

## *Funktiomallit*

Tässä luvussa kuvataan, mikä funktiomalli on, ja tuodaan esille, kuinka niitä määritellään ja käytetään. Funktiomallin käyttö on melko yksinkertaista ja monet aloittelevat C++-ohjelmoijat käyttävät kirjastoihin määriteltyjä funktiomalleja tietämättä, että he käyttävät niitä. Vain pidemmälle ehtineet C++-käyttäjät määrittelevät ja käyttävät funktiomalleja kuten tässä luvussa kerrotaan. Siten tämän luvun materiaali toimii johdatusmateriaalina C++:n edistyneemmille aihealueille. Aloitamme tämän luvun kuvaamalla, mikä funktiomalli on ja kuinka sellainen määritellään. Sitten kuvaamme funktiomallien yksinkertaisia käyttötapoja. Sitten luvussa siirrytään edistyneempiin aiheisiin. Aluksi katsomme, kuinka funktiomallia käytetään edistyneemmillä tavoilla: katsomme malliargumentin päättelyä yksityiskohtaisesti ja kuinka eksplisiittiset malliargumentit voidaan määrittää, kun viitataan funktiomallin ilmentymään. Katsomme sen jälkeen, kuinka kääntäjä instantioi (tekee ilmentymiä) malleja ja selvitämme vaatimukset, joita tämä edellyttää ohjelmiamme rakenteelta sekä käsittelemme, kuinka määrittelemme erityisominaisuuksia funktiomallin ilmentymälle. Sitten luvussa käsitellään aiheita, jotka kiinnostavat funktiomallien suunnittelijoita. Kerromme, kuinka funktiomalleja voidaan ylikuormittaa ja kuinka funktiomallien ylikuormituksen ratkaisu toimii. Katsomme myös funktiomallien määrittelyjen nimiresoluutiota ja kerromme, kuinka funktiomalleja voidaan määritellä nimiavaruuksiin. Luku päättyy esimerkkiin funktiomallin käytöstä.

### 10.1 Funktiomallin määrittely

Vahvasti tyypitetty kieli voi joskus vaikuttaa esteeltä toteuttaa jotain sellaista, joka muutoin on selkeää funktioille. Vaikka esimerkiksi seuraavan `min()`-funktion algoritmi vaikuttaa selkeältä, vahva tyypitys vaatii, että toteutamme ilmentymän molemmille tyyppipareille, joita haluamme verrata:

```
int min( int a, int b ) {  
    return a < b ? a : b;  
}
```

```
double min( double a, double b ) {
    return a < b ? a : b;
}
```

Houkutteleva, mutta hieman vaarallinen vaihtoehto on käyttää esikäntäjän makrolaajennusta jokaisen `min()`-funktion ilmentymän eksplisiittiselle määrittelylle. Esimerkiksi:

```
#define min(a,b) ((a) < (b) ? (a) : (b))
```

Vaikka tämä määrittely toimii oikein `min()`-funktion yksinkertaisille kutsuille kuten

```
min( 10, 20 );
min( 10.0, 20.0 );
```

se toimii odottamattomalla tavalla monimutkaisissa kutsuissa. Se johtuu siitä, että sen mekanismi ei käyttäydy kuten funktion kutsu, vaan muodostaa korvaavan tekstin argumenteistaan. Tuloksena on, että sen kahden argumentin arvot arvioidaan *kahdesti*: ensimmäisen kerran silloin, kun argumentteja `a` ja `b` testataan ja toisen kerran silloin, kun makron palauttamaa arvoa tutkitaan. Esimerkiksi:

```
#include <iostream>
#define min(a,b) ((a) < (b) ? (a) : (b))

const int size = 10;
int ia[size];

int main() {
    int elem_cnt = 0;
    int *p = &ia[0];

    // laske taulukon elementtien lukumäärä
    while ( min(p++, &ia[size]) != &ia[size] )
        ++elem_cnt;

    cout << "elem_cnt : " << elem_cnt
         << "\nextpecting: " << size << endl;
    return 0;
}
```

Myönnettäköön, että tässä ohjelmassa on käytetty kiertotietä `ia`-kokonaislukutaulukon elementtien laskemiseen. Makron `min()` laajennus epäonnistuu tässä tapauksessa, koska sen `p`-osoitinargumenttiin tarkoitettua jälkiliitekasvatusoperaatiota käytetään kahdesti joka laajennuksessa. Tämän ohjelman suorituksen tuloksena syntyy seuraava virheellinen laskutulos:

```
elem_cnt : 5   expecting: 10
```

Funktioniomallit tarjoavat mekanismin, joilla voimme säilyttää funktioiden määrittelyjen ja funktioiden kutsujen merkityksen (kapseloida koodikatkelman yhteen ohjelmapaikkaan ja varmistua, että argumentit arvioidaan vain kerran ennen funktion käynnistystä) ilman, että pitää ohittaa C++:n vahva tyyppitarkistus, kuten tehdään makroratkaisuissa.

Funktiomallissa on algoritmi, jota käytetään automaattisesti generoitaessa tiettyjä ilmenymiä funktiosta vaihtelevin tyypein. Ohjelmoija *parametroi* kaikki tai osan funktion rajapinnan tyypeistä (parametri- ja paluutyypit), jolloin funktion runko muutoin jää muuttumattomaksi. Funktio on ehdolla tehtäväksi malliksi silloin, kun sen toteutus säilyy muuttumattomana ilmentymissä, joista jokainen käsittelee samanlaisia tietotyyppisiä kuin `min()`-funktioimme.

Tässä on esimerkki `min()`-funktiomallin määrittelystä:

```
template <class Type>
    Type min( Type a, Type b ) {
        return a < b ? a : b;
    }

int main() {
    // ok: int min( int, int );
    min( 10, 20 );

    // ok: double min( double, double );
    min( 10.0, 20.0 );
    return 0;
}
```

Jos korvaamme funktiomallilla esikäntäjän `min()`-makron edellisestä ohjelmasta, on ohjelman tulostus nyt laskettu oikein:

```
elem_cnt : 10  expecting: 10
```

(C++-vakiokirjastossa on funktiomalleja yleisimmin käytetyille algoritmeille kuten tässä määritellylle `min()`-funktioille. Nämä algoritmit kuvataan luvussa 12. Jotta voisimme esitellä funktiomalleja, määrittelemme omia yksinkertaistettuja versioita joistakin algoritmeista, jotka on määritelty C++-vakiokirjastoon.)

Avainsana `template` aloittaa aina sekä määrittelyn että esittelyn funktiomallista. Avainsanan jälkeen tulee pilkuin eroteltu luettelo malliparametreja, jotka ovat kulmasulkujen sisällä (`< >`). Tämä luettelo on *malliparametriluettelo*. Se ei voi olla tyhjä. Malliparametri voi olla *mallityyppiparametri*, joka edustaa tyyppiä, tai *mallityypitön parametri*, joka edustaa vakiolauseketta.

Mallityyppiparametri muodostuu avainsanasta `class` tai `typename`, jonka jälkeen tulee tunnus. Funktion malliparametriluettelossa näiden avainsanojen merkitys on sama. Ne ilmaisevat, että seuraava parametrinimi edustaa mahdollisesti sisäistä tai käyttäjän määrittelemää tyyppiä. Ohjelmoija valitsee malliparametrille nimen. Päätimme esimerkissämme nimetä `min()`:in malliparametrin `Type`:ksi, mutta olisimme voineet nimetä sen miksi tahansa:

```
template <class Glorp>
    Glorp min( Glorp a, Glorp b ) {
        return a < b ? a : b;
    }
```

Kun mallista tehdään ilmentymä (*instantioidaan*), todellinen sisäinen tai käyttäjän määrittelemä tyyppi korvaa mallityyppiparametrin. Jokainen tyypeistä `int`, `double`, `char*`, `vector<int>` tai `list<double>*` on kelvollinen malliargumenttityypiksi.

Mallityypitön parametri muodostuu tavallisesta esittelystä. Se ilmaisee, että parametrin nimi edustaa mahdollista arvoa. Tämä arvo edustaa vakiota mallin määrittelyssä. Esimerkiksi `size` on mallityypitön parametri, joka on vakioarvo ja edustaa taulukon kokoa, johon `arr` viittaa:

```
template <class Type, int size>
    Type min( Type (&arr) [size] );
```

Kun funktiomalli `min()` instantioidaan, `size:n` arvo korvataan vakioarvolla, joka tiedetään kään-  
nöshetkellä.

Funktion määrittelyn tai esittelyn jälkeen tulee malliparametriluettelo. Paitsi se, että malli-  
parametrit ovat kuin tyyppimääreitä tai vakioarvoja, mallifunktion määrittely näyttää samalta  
kuin tyypittömän funktion määrittely. Katsotaanpa esimerkkiä.

```
template <class Type, int size>
    Type min( const Type (&r_array)[size] )
{
    /* parametroitu funktio, joka etsii
     * taulukon sisältämän minimiarvon */

    Type min_val = r_array[0];
    for ( int i = 1; i < size; ++i )
        if ( r_array[i] < min_val )
            min_val = r_array[i];

    return min_val;
}
```

Esimerkissämme `Type` ilmaisee `min()`-funktion paluutyyppiä, `r_array`-parametrinsa tyyppiä ja paikallisen `min_val`-muuttujan tyyppiä; `size` ilmaisee taulukon kokoa, johon `r_array` viittaa. Ohjel-  
man aikana `Type` korvataan lukuisilla sisäisillä ja käyttäjän määrittelemillä tyypeillä ja `size` kor-  
vataan lukuisilla vakioarvoilla, joita `min()`-funktio käyttää varsinaisen tehtävänsä  
suorittamiseen. (Muista, että funktion käyttötapoja on kaksi: funktion käynnistäminen ja  
osoitteen ottaminen.) Tätä tyyppin ja arvon korvaamista sanotaan *mallin instantioinniksi*. Kat-  
somme mallin instantioimista seuraavassa kohdassa.

`min()`-funktiomallimme parametriluettelo saattaa näyttää hieman niukalta. Kuten kerroimme kohdassa 7.3, taulukkoparametri välitetään aina osoittimenä taulukon ensimmäiseen elementtiin eikä taulukkoargumentin ensimmäistä ulottuvuutta tiedetä funktion määrittelyssä. Jotta helpottaisimme tätä ongelmaa, päätimme tässä esitellä `min()`-funktion parametrin viittauksena taulukkoon. Tämä ratkaisee ongelman niin, että käyttäjien ei tarvitse välittää toista argumenttia määrittääkseen taulukon koon, mutta haittapuoli on, että sen käyttö eri kokoisten int-tilukoiden kanssa generoi erilaisia ilmentymiä `min()`-funktioista.

Malliparametrin nimeä voidaan käyttää sen jälkeen, kun se on esitelty ja siihen saakka, kun mallin esittely tai määrittely loppuu. Mallityyppiparametri toimii kuin tyyppimäärite mallin määrittelyn loppuun saakka; sitä voidaan käyttää täsmälleen samalla tavalla kuin sisäistä tai käyttäjän määrittelemää tyyppimäärettä, kuten muuttujaesittelyissä ja tyyppimuunnoksissa. Mallityypin parametri toimii kuin vakioarvona mallin määrittelyn loppuun saakka; sitä voidaan käyttää, kun vakioarvoja tarvitaan, ehkäpä taulukkoesittelyn taulukon koon määrittämiseen tai luetellun vakion alkuarvona.

```
// size määrittää taulukkoparametrin koon ja
// alustaa const int -arvon
template <class Type, int size>
    Type min( const Type (&r_array)[size] )
{
    const int loc_size = size;
    Type loc_array[loc_size];
    // ...
}
```

Jos oliolla, funktiolla tai tyyppillä on sama nimi kuin malliparametrilla, joka on esitelty globaalilla viittausalueella, jää globaalilla viittausalueella oleva nimi piiloon. Seuraavassa esimerkissä `tmp:n` tyyppi ei ole `double`, vaan sen tyyppi on malliparametrin `Type`:

```
typedef double Type;
template <class Type>
    Type min( Type a, Type b )
{
    // tmp:n tyyppi on malliparametrin Type
    // eikä globaali typedef-tyyppi double
    Type tmp = a < b ? a : b;
    return tmp;
}
```

Oliolla tai tyyppillä, joka on esitelty funktiomallin määrittelyssä, ei voi olla samaa nimeä kuin malliparametrilla:

```
template <class Type>
    Type min( Type a, Type b )
{
    // virhe: esittelee uudelleen malliparametrin Type
    typedef double Type;
    Type tmp = a < b ? a : b;
    return tmp;
}
```

Mallityyppiparametrin tyypin nimeä voidaan käyttää funktioimallin paluutyypin määrittämiseen:

```
// ok: T1 edustaa min()-funktion paluutyyppiä,
//   T2 ja T3 edustavat sen parametrityyppejä
template <class T1, class T2, class T3>
    T1 min( T2, T3 );
```

Malliparametrin nimeä voidaan käyttää vain kerran samassa malliparametriluettelossa. Esimerkiksi seuraava aiheuttaa käännöksenaikaisen virheen:

```
// virhe: malliparametrin nimeä Type ei saa käyttää uudelleen
template <class Type, class Type>
    Type min( Type, Type );
```

Malliparametrin nimeä voidaan käyttää kuitenkin uudelleen muissa funktioimallien esittelyissä ja määrittelyissä:

```
// ok: Type-nimen käyttö toisissa malleissa
template <class Type>
    Type min( Type, Type );

template <class Type>
    Type max( Type, Type );
```

Malliparametrien nimien ei tarvitse olla samoja mallin esittelyissä ja määrittelyissä. Esimerkiksi seuraavat kolme min()-funktion esittelyä viittaavat kaikki samaan funktioimalliin:

```
// kaikki kolme min()-funktion esittelyä
// viittaavat samaan funktioimalliin

// mallin jatkoesittelyitä
template <class T> T min( T, T );
template <class U> U min( U, U );

// mallin alkuperäinen määrittely
template <class Type>
    Type min( Type a, Type b ) { /* ... */ }
```

Ei ole olemassa rajoitusta sille, kuinka monta kertaa malliparametri voi esiintyä funktion parametriluettelossa. Seuraavassa esimerkissä käytetään Type:ä kahden erilaisen funktio-parametrin tyypin esittämiseen:

```
#include <vector>
// ok: Type käytetty monta kertaa mallin parametriluettelossa
template <class Type>
    Type sum( const vector<Type> &, Type );
```

Jos funktiomallissa on useampi kuin yksi mallityyppiparametri, pitää jokaisen sellaisen edessä olla avainsana `class` tai `typename`.

```
// ok: avainsanat typename ja class ovat keskenään vaihdettavissa
template <typename T, class U>
    T minus( T*, U );
```

```
// virhe: pitää olla <typename T, class U> tai
//          <typename T, typename U>
template <typename T, U>
    T sum( T*, U );
```

Funktion malliparametriluettelossa on avainsanoilla `typename` ja `class` sama merkitys ja ne ovat keskenään vaihdettavissa. Niitä molempia voidaan käyttää eri mallityyppiparametrien esittelyyn samassa malliparametriluettelossa (kuten tehdään edellisessä funktiomallissa `minus()`). Tuntuu jotenkin selkeämmältä käyttää avainsanaa `typename` avainsanan `class` sijasta mallityyppiparametrin määrittämiseen, sillä avainsana `typename` selvästi ilmaisee, että sitä seuraava nimi on tyyppinimi. Kuitenkin avainsana `typename` lisättiin C++:aan vasta vähän aikaa sitten osaksi C++-standardia, jolloin vanhemmat ohjelmat käyttivät todennäköisesti yksinomaan avainsanaa `class`. (Mainitsemattakin on selvää, että avainsana `class` on lyhempi kuin `typename` ja koska ihmiset tekevät niin kuin tekevät, niin...)

Avainsana `typename` lisättiin C++:aan, jotta mallien määrittelyjä voitaisiin jäsentää. Tämä aihe on mennyt hieman eteenpäin ja kerromme tässä vain lyhyesti, miksi avainsanaa `typename` tarvitaan. Niille, jotka haluavat tietää enemmän, suosittelemme Stroustrupin kirjan *Design and Evolution of C++* tutkimista.

Jotta mallimäärittelyä voitaisiin jäsentää, pitää kääntäjän erottaa toisistaan lausekkeet, jotka ovat tyyppejä ja ne, jotka eivät ole. Kääntäjälle ei ole aina mahdollista yksilöidä, mitkä lausekkeet ovat tyyppejä mallin määrittelyssä. Jos esimerkiksi kääntäjä havaitsee lausekkeen `Parm::name` mallin määrittelyssä ja jos `Parm` on mallityyppiparametri, joka edustaa luokkaa, viittaako `name` silloin `Parm`:in tyyppijäseneen?

```
template <class Parm, class U>
    Parm minus( Parm* array, U value )
{
    Parm::name * p; // Onko tämä osoittimen esittely vai
                    // kertolasku? Kertolasku.
}
```

Kääntäjä ei tiedä, onko `name` tyyppi, koska se ei voi katsoa luokan määrittelystä, jota `Parm` edustaa, ennen kuin malli on instantioitu. Jotta mallimäärittely voitaisiin jäsentää omin neuvoin, pitää käyttäjien ilmaista kääntäjälle, mitkä lausekkeet ovat tyyppilausekkeita. Meka-

nismi, jolla kääntäjälle kerrotaan, että lauseke on tyyppilauseke, on laittaa avainsana `typename` lausekkeen eteen. Jos esimerkiksi haluaisimme lausekkeen `Parm::name` olevan tyyppinimi funktioimallissa `minus()` ja siten saada koko lausekkeesta osoitinesittelyn, muokkaisimme sitä seuraavasti:

```
template <class Parm, class U>
    Parm minus( Parm* array, U value )
{
    typename Parm::name * p; // ok: osoitinesittely
}
```

Avainsanaa `typename` voidaan käyttää myös malliparametriluettelossa ilmaisemaan, milloin malliparametri on tyyppi.

Funktioimalli voidaan esitellä `inline` (välittömänä) tai `extern` (ulkoisena) samaan tapaan kuin malliton funktio. Määre sijoitetaan malliparametriluettelon jälkeen eikä avainsanan `template` eteen.

```
// ok: avainsana tulee malliparametriluettelon jälkeen
template <typename Type>
    inline
    Type min( Type, Type );

// virhe: virheellinen inline-määreen sijoitus
inline
template <typename Type>
    Type min( Array<Type>, int );
```

## Harjoitus 10.1

Yksilöi, mitkä seuraavista funktioimallien määrittelyistä ovat virheellisiä. Korjaa jokainen, jonka toteat virheelliseksi.

- (a) `template <class T, U, class V>`  
`void foo( T, U, V );`
- (b) `template <class T>`  
`T foo( int *T );`
- (c) `template <class T1, typename T2, class T3>`  
`T1 foo( T2, T3 );`
- (d) `inline template <typename T>`  
`T foo( T, unsigned int* );`
- (e) `template <class myT, class myT>`  
`void foo( myT, myT );`
- (f) `template <class T>`  
`foo( T, T );`



```
(g) typedef char CType;
    template <class CType>
        CType foo( CType a, CType b );
```

---

### Harjoitus 10.2

Mitkä seuraavista mallien uudelleen-esittelyistä, jos yksikään, ovat virheellisiä? Miksi?

```
(a) template <class Type>
    Type bar( Type, Type );

    template <class Type>
        Type bar( Type, Type );

(b) template <class T1, class T2>
    void bar( T1, T2 );

    template <typename C1, typename C2>
        void bar( C1, C2 );
```

---

### Harjoitus 10.3

Kirjoita uudelleen kohdassa 7.3.3 esitelty `putValues()`-funktio funktiomalliksi. Parametroi funktiomalli niin, että siinä on kaksi malliparametria (yksi taulukkoelementin tyyppille ja yksi taulukon koolle) ja yksi funktioparametri, joka on viittaus taulukkoon. Tee myös funktiomallin määrittely.

## 10.2 Funktiomallin instantiointi

Funktiomalli määrittää, kuinka yksittäiset funktiot voidaan rakentaa annetuilla yhdellä tai useammalla todellisella tyyppillä tai arvolla. Tätä rakennusprosessia kutsutaan *mallin instantioinniksi*. Se tapahtuu väistämättä sivuvaikutuksena funktiomallin käynnistämisessä tai sen osoitteen ottamisessa. Esimerkiksi seuraavassa ohjelmassa `min()` instantioidaan kahdesti: kerran viisielementtisen `int`-taulukon tyyppin vuoksi ja kerran kuusielementtisen `double`-taulukon tyyppin vuoksi.

```
// funktiomallin min() määrittely
// tyyppiparametrilla Type ja tyyppittömällä parametrilla size

template <typename Type, int size>
    Type min( Type (&r_array)[size] )
{
    Type min_val = r_array[0];
    for ( int i = 1; i < size; ++i )
        if ( r_array[i] < min_val )
            min_val = r_array[i];
}
```

```

        return min_val;
    }

    // size määrittämättä -- ok
    // size = alustusluettelossa olevien arvojen lukumäärä
    int ia[] = { 10, 7, 14, 3, 25 };

    double da[6] = { 10.2, 7.1, 14.5, 3.2, 25.0, 16.8 };

#include <iostream>
int main()
{
    // min()-funktion instantiointi taulukolla, jossa on 5 int-tyyppiä,
    // jossa Type => int, size => 5
    int i = min( ia );
    if ( i != 3 )
        cout << "??oops: integer min() failed\n";
    else cout << "!!ok: integer min() worked\n";

    // min()-funktion instantiointi taulukolla, jossa on 6 double-tyyppiä
    // with Type => double, size => 6
    double d = min( da );
    if ( d != 3.2 )
        cout << "??oops: double min() failed\n";
    else cout << "!!ok: double min() worked\n";
    return 0;
}

```

### Kutsu

```
int i = min( ia );
```

saa aikaan seuraavan min()-funktion kokonaislukuesiintymän instantioinnin, jossa Type korvataan tyyppillä int ja size arvolla 5:

```

int min( int (&r_array)[5] )
{
    int min_val = r_array[0];
    for ( int ix = 1; ix < 5; ++ix )
        if ( r_array[ix] < min_val )
            min_val = r_array[ix];
    return min_val;
}

```

### Samalla tavalla kutsu

```
double d = min( da );
```

saa aikaan min()-ilmentymän instantioinnin, jossa Type korvataan tyyppillä double ja size arvolla 6.

Sekä tyyppiparametria `Type` että tyyppitöntä parametria `size` on käytetty funktioparametrin tyyppinä. Jotta voitaisiin päätellä malliargumenttina käytettävä todellinen tyyppi ja arvo, funktiokutsussa annetun argumentin tyyppi tutkitaan. Esimerkissämme tyyppejä `ia` (tarkoittaa taulukkoa, jossa on viisi `int`-tyyppiä) ja `da` (tarkoittaa taulukkoa, jossa on kuusi `double`-tyyppiä) käytetään malliargumenttien päättelyyn joka instantioinnissa. Prosessia, jossa päätellään malliargumenttien tyytit ja arvot funktioargumenteista, kutsutaan *malliargumenttien päättelyksi*. Katsomme yksityiskohtaisemmin malliargumenttien päättelyä seuraavassa kohdassa. (Ei ole myöskään mahdollista luottaa malliargumenttien päättelyyn, vaan pitää määrittää malliargumentit eksplisiittisesti. Katsomme kohdassa 10.4, kuinka se tehdään.)

Funktiomalli instantioidaan joko silloin, kun se käynnistetään, tai silloin, kun sen osoite otetaan. Seuraavassa esimerkissä alustetaan pf-osoitin funktiomallin instantioinnin osoitteella. Instantioinnin malliargumentit päätellään tutkimalla funktion parametrityyppi, johon pf viittaa.

```
template <typename Type, int size>
    Type min( Type (&p_array)[size] ) { /* ... */ }

// pf osoittaa: int min( int (&)[10] )
int (*pf)(int (&)[10]) = &min;
```

pf-osoittimen tyyppi on osoitin funktioon parametrityypillä `int(&)[10]`. Tämän parametrin tyyppi määrää malliargumentin tyyppin `Type`:lle ja malliargumentin arvon `size`:lle, kun `min()` instantioidaan. `Type:n` malliargumentti on `int` ja `size:n` malliargumentti on `10`. Instantioitu funktio on `min(int(&)[10])` ja pf-osoitin viittaa mallin tähän instantiointiin.

Kun funktiomallin instantioinnin osoite otetaan, tilanteen pitää olla sellainen, että malliargumentti voidaan päätellä yksilöllisestä tyypestä tai arvosta. Ellei yksilöllistä tyyppiä tai arvoa voida päätellä, se saa aikaan käännöksenaikaisen virheen. Esimerkiksi:

```
template <typename Type, int size>
    Type min( Type (&r_array)[size] ) { /* ... */ }

typedef int (&rai)[10];
typedef double (&rad)[20];

void func( int (*)(rai) );
void func( double (*)(rad) );

int main() {
```

```

// virhe: mikä min():in instantiointi?
func( &min );
}

```

Funktio `func()` on ylikuormitettu eikä ole mahdollista, että voitaisiin päätellä malliargumentille `Type` yksilöllinen tyyppi katsomalla funktion parametrin tyyppiä, eikä yksilöllistä arvoa malliargumentille `size`. Funktion `func()` kutsuminen voisi instantioida kumman tahansa seuraavista funktioista:

```

min( int (*)(int(&)[10]) )
min( double (*)(double(&)[20]) )

```

Koska ei ole mahdollista ilmaista yksilöllistä instantiointia argumentille `func()`-funktioon, osoitteen ottaminen funktiomallin instantioinnista tässä yhteydessä saa aikaan käännöksenäikaisen virheen.

Tämä käännöksenäikainen virhe voidaan eliminoida, jos käytämme tyyppimuunnosta eksplisiittisesti ilmaistaksemme argumentin tyyppin:

```

int main() {
    // ok: tyyppimuunnos ilmaisee argumentin tyyppin
    func( static_cast< double(*)>(rad) >(&min) );
}

```

Parempi ratkaisu on käyttää eksplisiittisiä malliargumentteja kuten kuvasimme kohdassa 10.4.

### 10.3 Malliargumentin päättely

Kun funktiomallia kutsutaan, malliargumenttien tyypit ja arvot päätellään tutkimalla funktiomallin argumenttien tyyppijä. Tätä prosessia kutsutaan *malliargumenttien päättelyksi*.

Funktiomallin `min()` funktioparametri on viittaus taulukkoon, jonka tyyppi on `Type`:

```

template <class Type, int size>
Type min( Type (&r_array)[size] ) { /* ... */ }

```

Jotta funktion argumentti vastaisi funktion parametria, pitää argumentin olla myös `lvalue`, joka edustaa taulukkotyyppiä. Seuraava kutsu on virheellinen, koska `pval` on tyyppiä `int*` eikä `int`-kokonaislukujen taulukkotyyppinen `lvalue`.

```

void f( int pval[9] ) {
    // virhe: Type (&)[9] != int*
    int jval = min( pval );
}

```

Funktiomallin instantioinnin paluutyyppiä ei huomioida, kun malliargumenttien tyypit päätellään malliargumenttien päättelyn aikana. Esimerkiksi `min()`-funktion kutsussa, joka kirjoitetaan

```

double da[8] = { 10.3, 7.2, 14.0, 3.8, 25.7, 6.4, 5.5, 16.8 };
int i1 = min( da );

```

on `min()`:in instantioinnin parametri tyyppiä osoitin kahdeksan `double`-tyypin taulukkoon. Tämän instantioinnin palauttama arvo on `double`-tyyppi. Paluuarvo konvertoidaan `int`-tyypiksi, ennen kuin `it` alustetaan. Vaikka `min()`-kutsun tulosta käytetään `int`-tyyppisen olion alustamiseen, se ei vaikuta malliargumentin päättelyyn.

Jotta funktioargumentin päättely onnistuisi, ei funktioargumentin tyyppin tarvitse olla täsmälleen vastaavan funktioparametrin tyyppinen. Seuraavat kolme erilaista tyyppikonversiota sallitaan: `lvalue`-muunnos, määrekonversio ja konversio kantaluokkaan, joka on instantioitu luokkamallista. Katsokaamme niitä jokaista vuorollaan.

Muista, että `lvalue`-muunnos on joko `lvalue` `rvalue`ksi -konversio, taulukko osoittimeksi -konversio tai funktio osoittimeksi -konversio. (Nämä konversiot esiteltiin kohdassa 9.3.) Jotta voisimme kuvata, kuinka `lvalue`-muunnos vaikuttaa malliargumentin päättelyyn, miettikäämme `min2()`-funktiota, jolla on yksi malliparametri nimeltään `Type` ja kaksi funktioparametria. `min2()`-funktion ensimmäinen parametri on osoitin tyyppiä `Type*`. `size` ei ole enää malliparametri kuten oli `min()`-määrittelyssä, vaan siitä on tullut funktioparametri, jolle pitää määrittää arvo eksplisiittisesti funktioargumentilla, kun `min2()`:ta kutsutaan:

```
template <class Type>
// ensimmäinen parametri on Type*
Type min2( Type* array, int size )
{
    Type min_val = array[0];
    for ( int i = 1; i < size; ++i )
        if ( array[i] < min_val )
            min_val = array[i];

    return min_val;
}
```

`min2()`:ta voidaan kutsua ensimmäisellä argumentilla, joka on tyyppiä taulukko, jossa on neljä `int`-kokonaislukua kuten seuraavassa esimerkissä:

```
int ai[4] = { 12, 8, 73, 45 };

int main() {
    int size = sizeof (ai) / sizeof (ai[0]);

    // ok: taulukko osoittimeksi -konversio
    min2( ai, size );
}
```

Funktioargumentin `ai` tyyppi on neljän `int`-tyypin taulukko eikä täysin vastaa funktion parametrin `Type*`-tyyppiä. Koska kuitenkin taulukko osoittimeksi -konversio sallitaan, konvertoidaan `ai`-argumentti `int*`-tyypiksi ennen kuin malliargumentti `Type` päätellään. `Type:n` malliargumentiksi päätellään sitten `int` ja instantioitu funktiomalli on `min2(int*,int)`.

Määrekonversio lisää `const`- tai `volatile`-määreet osoittimiin (määrekonversiot ovat esiteltyinä myös kohdassa 9.3). Jotta voisimme kuvata, kuinka määrekonversiot vaikuttavat malliargumentin päättelyyn, miettikäämme `min3()`-funktioita, jonka ensimmäinen parametri on tyyppiä `const Type*`:

```
template <class Type>
    // ensimmäinen parametri on const Type*
    Type min3( const Type* array, int size ) {
        // ...
    }
```

`min3()`-funktioita voidaan kutsua ensimmäisellä argumentilla, jonka tyyppi on `int*` kuten seuraavassa esimerkissä:

```
int *pi = &ai;
// ok: määrekonversio tyypiksi const int*
int i = min3( pi, 4 );
```

Funktioargumentin `pi` tyyppi on osoitin `int`-tyyppiin, eikä se täysin vastaa funktioparametrin tyyppiä `const Type*`. Koska määrekonversio on sallittu, funktioargumentti konvertoidaan tyypiksi `const int*` ennen kuin malliargumentti päätellään. `Type:n` malliargumentiksi on siten päätelty `int` ja instantioitu funktiomalli on `min3(const int*,int)`.

Katsokaamme nyt konversiota kantaluokkaan, joka on instantioitu luokkamallista. Malliargumentin päättely voi edetä, jos funktioparametrin tyyppi on luokkamalli ja jos argumentti on luokka, joka on instantioitu funktioparametrissa määritetystä luokkamallista. Jotta voisimme kuvata tätä konversiota, miettikäämme uutta funktiomallia nimeltään `min4()`, jolla on parametri tyyppiä `Array<Type>&` (jossa `Array` on luokkamalli, joka määriteltiin kohdassa 2.5). (Luvussa 16 esitetään kaikki luokkamalleista.)

```
template <class Type>
    class Array { /* ... */ };

template <class Type>
    Type min4( Array<Type>& array )
    {
        Type min_val = array[0];
        for ( int i = 1; i < array.size(); ++i )
            if ( array[i] < min_val )
                min_val = array[i];

        return min_val;
    }
```

`min4()`-funktiota voidaan kutsua ensimmäisellä argumentilla, joka on tyyppiä `ArrayRC<int>` kuten seuraavassa esimerkissä. (`ArrayRC` on luokkamalli, joka on myös määritelty luvussa 2; luokan periytymistä käsitellään yksityiskohtaisesti luvuissa 17 ja 18.)

```
template <class Type>
    class ArrayRC : public Array<Type> { /* ... */ };

int main() {
    ArrayRC<int> ia_rc(10);
    min4( ia_rc );
}
```

Funktion argumentti `ia_rc` on tyyppiä `ArrayRC<int>`. Se ei täysin vastaa funktioparametrin tyyppiä `Array<Type>&`. Koska eräs `ArrayRC<int>`-luokan kantaluokista on `Array<int>` ja koska `Array<int>` on instantioitu funktioparametrissa määritetystä luokkamallista ja koska luokkatyypistä johdettua funktion argumenttia voidaan käyttää malliargumentin päättelyyn, konvertoidaan funktion argumentti `ArrayRC<int>` `Array<int>`-tyypiksi ennen kuin malliargumentti päätellään. `Type:n` malliargumentin päätellään siten olevan `int`, ja instantioitu funktiomalli on `min4(Array<int>&)`.

Malliargumentin päättelyyn voidaan ottaa mukaan useampi kuin yksi funktioargumentti. Jos malliparametri esiintyy useita kertoja funktion parametriluettelossa, pitää jokaisen päätelyn tyypin vastata malliargumentista pääteltyä ensimmäistä tyyppiä. Esimerkiksi:

```
template <class T> T min5( T, T ) { /* ... */ }
unsigned int ui;

int main() {
    // virhe: ei voi instantioida tätä: min5( unsigned int, int )
    // pitää olla: min( unsigned int, unsigned int ) tai
    //      min( int, int )
    min5( ui, 1024 );
}
```

Kun kutsutaan `min5()`-funktiota, pitää molempien argumenttien olla samantyyppisiä — kumpikin joko `int` tai molemmat `unsigned int` — koska malliparametri `T` pitää sitoa yhteen tyyppiin. `T:n` malliargumentti, joka on päätelty funktion ensimmäisestä argumentista, on `int`. `T:n` malliargumentti, joka on päätelty funktion toisesta argumentista, on `unsigned int`. Koska `T:n` malliargumentin tyyppi on päätelty erilaiseksi kummallekin funktioargumentille, malliargumentin päättely epäonnistuu ja mallin instantiointi on virhe. (Eräs tapa tämän kiertämiseen on määrittää eksplisiittisesti malliargumentit, kun `min5()`-funktio käynnistetään. Katsomme kohdassa 10.4, kuinka tämä tehdään.)

Mahdollisten tyyppikonversioiden rajoitus koskee ainoastaan funktion argumentteja, jotka osallistuvat malliargumentin päättelyyn. Kaikille muille argumenteille sallitaan kaikki tyyppikonversiot. Seuraavalla `sum()`-funktiomallilla on kaksi parametria. Ensimmäisen parametrin `op1`-argumentti ottaa osaa `Type`-malliargumentin päättelyyn. Toisen parametrin `op2`-argumentti

ei ota osaa.

```
template <class Type>
    Type sum( Type op1, int op2 ) { /* ... */ }
```

Koska toinen argumentti ei ota osaa malliargumentin päättelyyn, mitä tahansa tyyppikonversiota voidaan käyttää toiseen argumenttiin, kun `sum()`-funktioimallin ilmentymää kutsutaan. (Tyyppikonversiot, joita funktion argumenttiin voidaan käyttää, on kuvattu kohdassa 9.3.) Esimerkiksi:

```
int ai[] = { ... };
double dd;
int main() {
    // sum( int, int ) instantioidaan
    sum( ai[0], dd );
}
```

Funktion toisen argumentin, `dd:n`, tyyppi ei vastaa funktion `int`-parametria. Tämä kutsu `sum()`-funktioimallin ilmentymään ei kuitenkaan ole virhe, koska toisen argumentin tyyppi on kiinteä eikä riipu malliparametrasta. Funktio `sum(int,int)` instantioidaan kutsua varten. Argumentti `dd` konvertoidaan `int`-tyypiksi käyttämällä liukuluku-kokonaisvakiokonversiota.

Malliargumentin päättelyn yleinen algoritmi on siten seuraava:

1. Jokainen funktion argumentti tutkitaan vuorollaan ja katsotaan, löytyykö vastaavaa malliparametria funktioparametrityypeistä.
2. Jos malliparametri löytyy, vastaava malliargumentti päätellään tutkimalla funktioargumentin tyyppi.
3. Funktioparametrin ja funktioargumentin tyyppien ei tarvitse vastata toisiaan täsmällisesti. Seuraavia tyyppikonversioita voidaan käyttää funktioargumenttiin, jotta siitä saataisiin vastaava funktioparametrin tyyppi:
  - Lvalue-muunnokset
  - Määrekonversiot
  - Johdettu luokka kantaluokan tyypiksi -konversio edellyttäen, että funktioparametrin muoto on `T<args>`, `T<args>&` tai `T<args>*`, jossa parametriluettelo `args` sisältää vähintään yhden malliparametreista.
4. Jos sama malliparametri löytyy useammasta kuin yhdestä funktioparametrasta, pitää jokaisen vastaavasta funktioargumentista päätellyn malliargumentin olla samanlainen.

---

## Harjoitus 10.4

Nimeä kaksi tyyppikonversiota, jotka on sallittu funktioargumenteille malliargumentin päätelyssä.



## Harjoitus 10.5

Olkoon määriteltynä seuraavat mallit:

```
template <class Type>
    Type min3( const Type* array, int size ) { /* ... */ }
template <class Type>
    Type min5( Type p1, Type p2 ) { /* ... */ }
```

Mitkä seuraavista kutsuista ovat virheellisiä, vai onko yksikään? Miksi?

```
double dobj1, dobj2;
float fobj1, fobj2;
char cobj1, cobj2;
int ai[5] = { 511, 16, 8, 63, 34 };
```

- (a) min5( cobj2, 'c' );
- (b) min5( dobj1, fobj1 );
- (c) min3( ai, cobj1 );

## 10.4 Eksplisiittiset malliargumentit ♦

Joissakin tilanteissa ei ole mahdollista päätellä malliargumenttien tyyppiä. Kuten näimme edellisessä kohdassa min5()-funktio mallin yhteydessä, että jos malliargumentin päättelyn tuloksena on kaksi eri tyyppiä samalle malliparametrille, kääntäjä antaa virheilmoituksen, että malliargumentin päättely on epäonnistunut.

Sellaisissa tilanteissa on välttämätöntä ohittaa malliargumentin päättelyn mekanismi ja *määrittää eksplisiittisesti* käytettävät malliargumentit. Malliargumentit määritetään eksplisiittisesti pilkuin eroteltuun luetteloon ja kulmasulkujen sisälle (< >). Malliargumentin jälkeen tulee funktion mallin instantioinnin nimi. Jos oletetaan esimerkiksi, että aikaisemmin käyttämämme min5()-funktion yhteydessä T:n malliargumentin tulisi olla unsigned int, kutsu min5()-funktion mallin instantiointiin voitaisiin kirjoittaa seuraavasti:

```
// min5( unsigned int, unsigned int ) instantioitu
min5< unsigned int >( ui, 1024 );
```

Tässä tapauksessa malliargumenttiluettelo, <unsigned int>, määrittää eksplisiittisesti malliargumentin tyyppin. Koska malliargumentti on tunnettu, ei funktion kutsu enää ole virheellinen.

Huomaa, että min5()-funktion kutsun toinen funktioargumentti on 1024, jonka tyyppi on int. Koska toinen funktioparametri on kiinnitetty tyyppiä unsigned int eksplisiittisellä malliargumentilla, konvertoidaan toinen funktioargumentti unsigned int -tyypiksi käyttämällä kokonaisvakio-konversiota.

Näimme edellisessä kohdassa, että malliargumentin päättelyn yhteydessä on sallittu vain rajoitettu joukko tyyppikonversioita. Kokonaisvakiokonversio int-tyypistä unsigned int -tyypiksi ei ole yksikään sallituista konversioista. Mutta silloin, kun malliargumentit määritetään eksplisiittisesti, ei ole tarvetta päätellä malliargumentteja. Funktioparametrien tyytit ovat siten

kiinnitettyjä. Kun malliargumentit on määritetty eksplisiittisesti, mitä tahansa implisiittistä tyyppikonversiota voidaan käyttää, kun halutaan konvertoida funktioargumentti vastaavan funktioparametrin tyyppiseksi.

Sen lisäksi, että funktioargumenteille sallitaan tyyppikonversioita, tarjoavat eksplisiittiset malliargumentit ratkaisuja muihinkin ohjelmointiongelmiiin. Mietitäänpä seuraavaa ongelmaa. Haluamme määritellä funktiomallin nimeltään `sum()` niin, että funktio, joka instantioidaan tästä mallista, palauttaisi tyyppin, joka olisi tarpeeksi suuri sisältämään kahden minkä tahansa tyyppin arvojen summan. Tyypit voitaisiin välittää missä tahansa järjestyksessä. Kuinka tekisimme sen? Kuinka määrittäisimme funktiomallin `sum()` paluutyypin?

```
// T tai U paluutyypinä?  
template <class T, class U>  
    ??? sum( T, U );
```

Tapauksessamme vastaus on, että emme käytä kumpaakaan parametria. Kummankin parametrin käyttäminen on tuomittu epäonnistumaan jossain vaiheessa:

```
char ch; unsigned int ui;  
  
// kumpikaan, T eikä U, toimi paluutyypinä  
sum( ch, ui ); // ok: U sum( T, U );  
sum( ui, ch ); // ok: T sum( T, U );
```

Ratkaisu on esitellä kolmas malliparametri, joka yksinkertaisesti määrittelee funktion paluutyypin.

```
// T1 ei esiinny funktion parametriluettelossa  
template <class T1, class T2, class T3>  
    T1 sum( T2, T3 );
```

Koska paluutyyppi voi olla muun tyyppinen kuin funktioargumenttien tyypit, ei `T1`:tä mainita funktioparametriluettelossa. Tämä saattaa olla ongelma, koska `T1`:n malliargumenttia ei voida päätellä funktioargumenteista. Jos kuitenkin laitamme eksplisiittiset malliargumentit `sum()`-funktion kutsun instantiointiin, vältämme kääntäjän virheilmoituksen, että `T1`:n malliargumenttia ei voida päätellä. Esimerkiksi:

```
typedef unsigned int ui_type;  
ui_type calc( char ch, ui_type ui ) {  
  
    // ...  
    // virhe: T1:tä ei voida päätellä  
    ui_type loc1 = sum( ch, ui );  
  
    // ok: malliargumentit eksplisiittisesti määritetty  
    // T1 ja T3 ovat tyyppiä unsigned int, T2 on char  
    ui_type loc2 = sum< ui_type, char, ui_type >( ch, ui );  
}
```

Se, mitä todella haluaisimme tehdä, on määrittää eksplisiittinen malliargumentti T1:lle ja jättää pois eksplisiittiset argumentit tyypeiltä T2 ja T3, koska nämä malliargumentit voidaan päätellä kutsun funktioargumenteista.

Kun eksplisiittistä määritystä käytetään, pitää luetella vain ne malliargumentit, joita ei voida implisiittisesti päätellä sillä rajoituksella, että kuten oletusargumenteilla, voimme jättää pois vain niiden jälkeen tulevat argumentit. Esimerkiksi:

```
// ok: T3 on unsigned int
// T3 päätellään ui:n tyylistä
ui_type loc3 = sum< ui_type, char >( ch, ui );

// ok: T2 on char ja T3 on unsigned int
// T2 ja T3 on päätelty pf:n tyylistä
ui_type (*pf)( char, ui_type ) = &sum< ui_type >;

// virhe: vain jäljessä olevat argumentit voidaan jättää pois
ui_type loc4 = sum< ui_type, , ui_type >( ch, ui );
```

Muissa tilanteissa ei ole mahdollista päätellä malliargumentteja asiayhteydestä, jossa funktiomallin instantiointia on käytetty. Sellaisissa asiayhteyksissä on mahdotonta käyttää funktiomallin instantiointia ilman eksplisiittisiä malliargumentteja. Näiden tilanteiden havaitseminen ja tarve tukea niitä johtivat siihen, että eksplisiittisiä malliargumentteja alettiin tukea C++-standardissa. Seuraavassa esimerkissä otetaan sum()-funktio-argumentin osoite ja välitetään argumenttina kutsussa ylikuormitetulle manipulate()-funktioille. Kuten näimme kohdassa 10.2, ei ole mahdollista valita sum()-funktion instantiointia ja välittää sitä argumenttina vain katsomalla manipulate()-funktioiden parametriluetteloita. Kutsun tyydyttämiseksi voitaisiin instantioida kaksi eri sum()-mallifunktiota. Funktion manipulate() kutsu on *moniselitteinen*. Eräs ratkaisu poistaa moniselitteisyys on tehdä eksplisiittinen tyyppimuunnos. Parempi ratkaisu on eksplisiittisten malliargumenttien käyttö. Eksplisiittiset malliargumentit ilmaisevat, mitä instantiointia sum()-funktio on käytetty ja mitä manipulate()-funktiota on kutsuttu. Esimerkiksi:

```
template <class T1, class T2, class T3>
    T1 sum( T2 op1, T3 op2 ) { /* ... */ }

void manipulate( int (*pf)( int,char ) );
void manipulate( double (*pf)( float,float ) );
```

```
int main()
{
    // virhe: mikä sum-instantiointi?
    // int sum( int, char ) vai
    // double sum( float, float ) ?
    manipulate( &sum );

    // ottaa instantioinnin osoitteen:
    // double sum( float, float )
    // kutsuu: void manipulate( double (*pf)( float, float ) );
    manipulate( &sum< double, float, float > );
}
```

Meidän pitää mainita, että eksplisiittisiä malliargumentteja tulisi käyttää vain silloin, kun on ehdottoman välttämätöntä ratkaista moniselitteisyyksiä tai käyttää funktioimallien instantiointia yhteyksissä, joissa malliargumentteja ei voida päätellä. Ensiksikin, on aina helpompaa jättää kääntäjän päätettäväksi malliargumenttien tyypit ja arvot. Toiseksi, jos muokkaamme ohjelmiamme esittelyitä niin, että funktioargumenttien tyypit muuttuvat funktioimallin instantiointia kutsuttaessa, kääntäjä instantioi automaattisesti funktioimallin erilaisilla malliargumenteilla tekemällä jotain tai jättämällä tekemättä mitään. Jos toisaalta määritämme eksplisiittiset malliargumentit, pitää varmistua, että eksplisiittiset malliargumentit ovat yhä sopivia funktioargumenttien uusille typeille. Siitä syystä suosittelemme, että jätät eksplisiittiset malliargumentit pois aina, kun se on mahdollista.

---

## Harjoitus 10.6

Nimeä kaksi tilannetta, joissa eksplisiittisten malliargumenttien käyttö on välttämätöntä.

---

## Harjoitus 10.7

Olkoon määritelty seuraava funktioimalli `sum()`:

```
template <class T1, class T2, class T3>
    T1 sum( T2, T3 );
```

Mitkä seuraavista kutsuista ovat virheellisiä, vai onko yksikään? Miksi?

```
double dobj1, dobj2;
float fobj1, fobj2;
char cobj1, cobj2;
```

- (a) `sum( dobj1, dobj2 );`
- (b) `sum<double,double,double>( fobj1, fobj2 );`
- (c) `sum<int>( cobj1, cobj2 );`
- (d) `sum<double, ,double>( fobj2, dobj2 );`

## 10.5 Mallin käännösmallit

Funktiomallin määrittely toimii kuin ohjeena lukemattomien funktioinstantiointien määrittelyille. Itse malli ei aiheuta yhdenkään funktion määrittelyä. Kun toteutus näkee esimerkiksi mallimäärittelyn

```
template <typename Type>
    Type min( Type t1, Type t2 )
{
    return t1 < t2 ? t1 : t2;
}
```

se tallettaa `min()`-funktioimallin sisäiseen esitystapaan, mutta se ei saa aikaan mitään muuta. Myöhemmin, kun toteutus näkee todellisen `min()`-funktioimallin käyttötilanteen kuten

```
int i, j;
double dobj = min( i, j );
```

se instantioi sitten `min()`-kokonaislukumäärittelyn mallimäärittelystä.

Tämä tuo esille useita kysymyksiä. Jotta kääntäjä kykenisi instantioimaan funktiomallin, pitääkö mallin määrittelyn olla näkyvässä, kun instantiointia kutsutaan? Pitääkö esimerkiksi `min()`-funktioimallin määrittely esiintyä ennen kuin sen kokonaislukuilmentymää käytetään `dobj:n` määrittelyyn? Sijoittammeko funktiomallien määrittelyt otsikkotiedostoihin (kuten teemme välittömien funktioiden määrittelyille), jotta ne voitaisiin ottaa mukaan kaikkialle sinne, missä funktiomallien instantiointeja käytetään? Vai voimmeko laittaa funktiomallien esittelyt vain otsikkotiedostoihin ja mallien määrittelyt tekstitiedostoihin (kuten teemme muille kuin välittömille funktioille)?

Jotta näihin kysymyksiin voitaisiin vastata, pitää kertoa C++:n *mallin käännösmallista* (*template compilation model*), joka määrittelee vaatimukset tavasta, jolla malleja määrittelevät ja käyttävät ohjelmat pitää järjestää. C++ tukee kahta mallin käännösmallia: *mukaan ottava käännösmalli* ja *erotteleva käännösmalli*. Tämän kohdan loppuosa kuvaa molempia käännösmalleja ja kertoo, kuinka niitä käytetään.

### 10.5.1 Mukaan ottava käännösmalli

Mukaan ottavassa käännösmallissa laitamme funktiomallin määrittelyn jokaiseen tiedostoon, jossa se instantioidaan. Teemme sen usein sijoittamalla funktiomallin määrittelyn otsikkotiedostoon, kuten teemme välittömille funktioille. Tämän muodon olemme valinneet käytettäväksi tässä kirjassa. Esimerkiksi:

```
// model1.h:
// mukaan ottava käännösmalli:
// mallin määrittelyt on sijoitettu otsikkotiedostoon

template <typename Type>
    Type min( Type t1, Type t2 ) {
```

```
        return t1 < t2 ? t1 : t2;
    }
```

Tämä otsikkotiedosto otetaan mukaan jokaiseen tiedostoon, jossa `min()`:in instantiointia on käytetty. Esimerkiksi:

```
// mallin määrittelyt on otettu mukaan ennen kuin
// mallin instantiointia on käytetty
#include "model1.h"

int i, j;
double dobj = min( i, j );
```

Otsikkotiedosto voidaan ottaa mukaan useaan ohjelmamme tiedostoon. Tarkoittaako tämä sitä, että kääntäjän pitää instantioida `min()`:in kokonaislukuilmentymä jokaisessa tiedostossa, jossa kutsutaan instantiointia? Ei. Ohjelman pitää käyttäytyä niin kuin `min()`:in kokonaislukuilmentymä olisi instantioitu vain kerran. Kuitenkin se, milloin ja missä instantiointi varsinaisesti tapahtuu, riippuu toteutuksesta. Tässä vaiheessa, mitä meihin tulee, pitää tietää vain, että `min()`:in kokonaislukuilmentymä instantioidaan jossain kohtaa ohjelmaamme. (Kuten tulemme näkemään tämän kohdan loppuun mennessä, on mahdollista määrittää, milloin ja missä instantiointi tapahtuu käyttämällä eksplisiittistä instantiointiesittelyä. Sellaisia esittelyitä pitää joskus käyttää tuotantokehityksen myöhemmissä vaiheissa sovelluksen suorituskyvyn parantamiseksi.)

Funktioniomallien sijoittamisessa otsikkotiedostoon on olemassa joitakin haittapuolia. Funktioniomallin rungossa on kuvauksia toteutuksen yksityiskohdista, joita käyttäjämme ehkä haluaisivat jättää huomiotta tai haluaisimme piilottaa käyttäjiltä. Itse asiassa, jos funktioniomalliemme määrittelyt ovat suuria, otsikkotiedostossa näkyvät toteutuksen pienet yksityiskohdat saattavat olla hämmentäviä. Lisäksi saman funktioniomallin määrittelyiden kääntäminen useissa tiedostoissa voi lisätä tarpeettomasti ohjelmiamme käännösaikaa. Erotteleva käännösomalli mahdollistaa sen, että voimme erotella funktioniomalliemme esittelyt ja määrittelyt. Katsokaamme, kuinka voisimme käyttää sitä.

### 10.5.2 Erotteleva käännösomalli

Erottelevassa käännösomallissa funktioniomallien esittelyt sijoitetaan otsikkotiedostoon ja niiden määrittelyt ohjelmatekstietiedostoon. Tässä mallissa funktioniomallien esittelyt ja määrittelyt on järjestetty samaan tapaan, kuten menetellään muiden kuin välittömien funktioiden esittelyiden ja määrittelyiden kanssa ohjelmissamme. Esimerkiksi:

```
// model2.h
// erotteleva käännösomalli:
// vain mallin esittely mukana
```

```
template <typename Type> Type min( Type t1, Type t2 );

// model2.C
// mallin määrittely
export template <typename Type>
    Type min( Type t1, Type t2 ) { /* ... */ }
```

Ohjelman, joka käyttää `min()`-mallifunktion instantiointia, tarvitsee ottaa mukaan vain otsikkotiedosto ennen instantioinnin käyttöä:

```
// user.C
#include "model2.h"

int i, j;
double d = min( i, j ); // ok: käyttötilanne, joka vaatii instantioinnin
```

Vaikka `min()`-mallimäärittely ei ole näkyvässä `user.C`-tiedostossa, mallin instantiointia `min(int,int)` voidaan siitä huolimatta kutsua tässä tiedostossa. Jotta tämä kuitenkin olisi mahdollista, pitää `min()`-malli määritellä erityisellä tavalla. Huomaatko, kuinka? Jos katsot tarkkaan tiedostoa `model2.C`, jossa funktiomalli `min()` on määritelty, huomaat, että `export`-avainsana on ennen mallin määrittelyä. Mallifunktio `min()` on määritelty *ulkoiseksi* (*exported*) malliksi. Avainsana `export` ilmaisee kääntäjälle, että mallin määrittelyä ehkä tarvitaan funktiomallien instantioinneissa muissa tiedostoissa. Kääntäjän pitää sitten varmistua, että mallin määrittely on käytettävissä, kun näitä instantiointeja generoidaan.

Esittelemme ulkoisen funktiomallin laittamalla `export`-avainsanan ennen `template`-avainsanaa funktion määrittelyssä. Kun funktiomalli on ulkoinen, voimme käyttää mallin instantiointia missä tahansa ohjelman tekstitiedostossa; ainoa asia, joka meidän pitää tehdä, on esitellä malli ennen sen käyttöä. Jos `export`-avainsana olisi jätetty pois `min()`-funktiomallin määrittelystä, ei toteutus instantioisi `min()`-funktiomallista kokonaislukuilmentymää emmekä voisi linkittää ohjelmaamme asianmukaisesti.

Huomaa, että jotkut toteutukset eivät ehkä vaadi `export`-avainsanaa. Jotkut toteutukset voivat tukea seuraavaa kielen laajennusta: ulkoistamaton funktiomallin määrittely voi esiintyä vain yhdessä ohjelman tekstitiedostossa; muissa ohjelman tekstitiedostoissa käytetyt instantioinnit ovat siitä huolimatta täysin käytettävissä. Tämä piirre on kuitenkin laajennus. C++-standardi vaatii, että käyttäjät merkitsevät funktiomallin määrittelyt ulkoisiksi, jos vain funktiomallin esittely on näkyvässä ohjelmatekstissä ennen mallin instantiointia.

`export`-avainsanan ei tarvitse esiintyä mallin esittelyssä, joka sijaitsee otsikkotiedostossa. `min()`:in esittelyssä `model2.h`-tiedostossa ei ole määritelty `export`-avainsanaa. Avainsana voi olla mukana esittelyssä, mutta se ei ole välttämätöntä.

Funktiomalli pitää määritellä ulkoiseksi malliksi ohjelmassa vain kerran. Koska valitettavasti kääntäjä käsittelee yhtä tiedostoa kerrallaan, se ei tavallisesti havaitse, kun funktiomalli on määritelty useammin kuin kerran ohjelman tekstitiedostossa. Jos sellainen tilanne tulee vastaan, jokin seuraavista saattaa tapahtua:

1. Saattaa generoitua linkitysvirhe siitä, että funktiomalli on määritelty useampaan kuin yhteen tiedostoon.
2. Kääntäjä voi instantoida funktiomallin useammin kuin kerran samoilla malliargumenteilla ja saada siten aikaan linkitysvirheen funktiomallin instantioinnin tuplamäärittäyksistä.
3. Toteutus voi instantoida funktiomallin käyttäen yhtä ulkoista funktiomäärittelyä ja olla huomioimatta muita määrittelyjä.

Sen vuoksi ei ole varmaa, että virheilmoitus saadaan aikaiseksi, jos ohjelmassamme on useampi kuin yksi ulkoisen funktiomallin määrittely. Pitää huolehtia, että järjestämme ohjelmamme ulkoiset funktiomallien määrittelyt vain yhteen ohjelmatekstiedostoon.

Erutteleva käännösmalli mahdollistaa, että voimme kätevästi erottaa funktiomalliemme rajapinnat niiden toteutuksista ja voimme järjestää ohjelmamme niin, että funktiomallimme rajapinnat on sijoitettu otsikkotiedostoihin ja niiden toteutukset tekstiedostoon. Kaikki kääntäjät eivät kuitenkaan tue erottelevaa käännösmallia, ja ne jotka tukevat, eivät aina tue sitä hyvin. Jotta erottelevaa käännösmallia voitaisiin tukea, tarvitaan hienostuneempia ohjelmointiympäristöjä eikä niitä ole kaikissa C++-toteutuksissa. (Oheislukemistossamme, *Inside the C++ Object Model*, kuvataan yhden C++-toteutuksen tukema mallin instantiointimekanismi: Edison Design Group -kääntäjä.)

Tämän kirjan tarkoituksena on, että koska malliemme esimerkit ovat melko pieniä ja koska haluamme niiden kääntyvän helposti monissa C++-toteutuksissa, rajoitumme käyttämään muukaan ottavaa käännösmallia.

### 10.5.3 Eksplisiittiset instantiointiesittelyt

Kun käytämme mukaan ottavaa käännösmallia, otamme funktiomallien määrittelyt mukaan jokaiseen ohjelmatekstiedostoon, jossa mallin instantiointia on käytetty. Olemme nähneet, että vaikka emme tarkalleen tiedä, milloin kääntäjä instantioi funktiomallin, pitää ohjelman käyttäytyä *aivan kuin* malli olisi instantioitu tietyllä malliargumenttijoukolla *vain kerran*. Todellisuudessa jotkut kääntäjät (etenkin vanhemmat C++-kääntäjät) instantioivat funktiomallin tietyllä malliargumenttijoukolla useita kertoja. Tässä käännösmallissa valitaan näistä instantioinneista *yksi* instantiointi, jota ohjelma tulee käyttämään (ohjelman linkityksen aikana tai jossain esilinkityksen vaiheessa). Muut instantioinnit jätetään yksinkertaisesti huomiotta.

Onpa funktiomalli instantioitu sitten kerran tai useammin, se ei vaikuta ohjelman tuloksiin, koska ohjelma käyttää loppujen lopuksi vain yhtä mallin instantiointia. Kuitenkin ohjelmamme käännöksenaikaiseen suorituskykyyn voi vaikuttaa, jos funktiomalleja on instantioitu useampia. Jos ohjelma koostuu lukuisista tiedostoista ja jos malli on instantioitu kaikissa näissä tiedostoissa, voi kääntämiseen tarvittava aika kasvaa huomattavasti.

Aikaisempien kääntäjien instantiointiongelmat tekivät mallien käytön hankalaksi. Tämän ratkaisuksi C++-standardi määritteli *eksplisiittisen instantiointiesittelyn*, jolla ohjelmoija ottaa kontrollin siitä, milloin mallien instantioinnit tapahtuvat.



Eksplisiittinen instantiointiesittely on sellainen, jossa `template`-avainsanan jälkeen tulee funktiomallin instantioinnin esittely, jonka malliargumentit on eksplisiittisesti määritetty. Seuraavassa esimerkissä on tehty eksplisiittinen instantiointiesittely funktiolle `sum(int*,int)`:

```
template <typename Type>
    Type sum( Type op1, int op2 ) { /* ... */ }

// eksplisiittinen instantiointiesittely
template int* sum< int* >( int*, int );
```

Eksplisiittinen instantiointiesittely on pyyntö instantioida malli `sum()` malliargumentilla `int*`. Annetun funktiomallin instantioinnin eksplisiittinen instantiointiesittely saa esiintyä vain kerran ohjelmassa.

Funktiomallin määrittelyn pitää olla siinä tiedostossa, jossa eksplisiittinen instantiointiesittely esiintyy. Ellei määrittely ole näkyvissä, eksplisiittinen instantiointiesittely on virheellinen. Esimerkiksi:

```
#include <vector>

template <typename Type>
    Type sum( Type op1, int op2 ); // vain esittely

// määrittele typedef, joka viittaa vektoriin vector< int >
typedef vector< int > VI;

// virhe: sum() määrittelemättä
template VI sum< VI >( VI , int );
```

Kun eksplisiittinen instantiointiesittely esiintyy ohjelmatekstiedostossa, mitä tapahtuu muissa tiedostoissa, joissa funktiomallin instantiointia on käytetty? Kuinka kerromme kääntäjälle, että eksplisiittinen instantiointiesittely esiintyy toisessa ohjelmatekstiedostossa eikä funktiomallia pitäisi instantioida, kun sitä käytetään ohjelman muissa tiedostoissa?

Eksplisiittisiä instantiointiesittelyitä käytetään yhdessä kääntäjän valitsimen kanssa, joka vähentää mallien implisiittisiä instantiointeja ohjelmassamme. Tämän valitsimen nimi vaihtelee kääntäjästä toiseen. Esimerkiksi IBM:n kääntäjässä VisualAge for C++ for Windows, versio 3.5, valitsin, joka vähentää implisiittisiä mallien instantiointeja, on nimeltään `/ft-`. Kun käännämme sovelluksemme tällä valitsimella, kääntäjä olettaa, että käsittelemme mallien instantioinnit eksplisiittisillä instantiointiesittelyillä, eikä se tuolloin instantioi implisiittisesti malleja, joita ohjelmassamme on käytetty.

Tietysti, jos emme käytäkään eksplisiittistä instantiointiesittelyä mallin instantiointiin ja olemme määrittäneet `/ft-` valitsimen, kun ohjelma käännetään, saamme aikaan linkitysvirheen, joka ilmoittaa, että funktiomallin instantiointi puuttuu. Sellaisissa tapauksissa ei mallia instantioida implisiittisesti.

### Harjoitus 10.8

Nimeä kaksi mallin käännösmallia, joita C++ tukee. Selitä, miten ohjelmien funktioimallien määrittelyt on järjestetty kummassakin mallin käännösmallissa.

### Harjoitus 10.9

Olkoon määritelty seuraava `sum()`-malli:

```
template <typename Type>
    Type sum( Type op1, char op2 );
```

Kuinka tekisit eksplisiittisen instantiointiesittelyn malliargumentille, joka on `string`-tyypinen?

## 10.6 Mallin eksplisiittinen erikoistaminen

Ei ole aina mahdollista kirjoittaa yhtä funktioimallia, joka sopii parhaiten kaikkiin mahdollisiin tyypeihin mallin instantiointia varten. Joissain tapauksissa voimme hyödyntää erityistietämystä tyypistä, jolla voidaan kirjoittaa tehokkaampi funktio kuin sellainen, joka on instansioitu mallista. Toisinaan tavallinen mallin määrittely on yksinkertaisesti väärä tyyppiä varten. Oletetaan esimerkiksi, että on olemassa seuraava määrittely `max()`-funktioimallia varten:

```
// geneerinen mallin määrittely
template <class T>
    T max( T t1, T t2 ) {
        return (t1 > t2 ? t1 : t2);
    }
```

Jos funktioimalli instansioidaan malliargumentilla, joka on tyyppiä `const char*`, ei geneerinen mallin määrittely toimi oikein, jos haluamme jokaisen argumentin tulkittavan C-tyyliseksi merkkijonoksi eikä osoittimeksi merkkiin. Jotta tämä voitaisiin korjata, pitää tehdä erikoistamismäärittely funktioimallin instansioinnille.

*Eksplisiittinen erikoistamismäärittely* on sellainen, jossa `template`-avainsanan jälkeen tulee kulmasulut (`<>`) ja sen jälkeen funktioimallin erikoistamismäärittely. Tämä määrittely ilmaisee mallin nimen, malliargumentit, joille malli erikoistetaan, funktioparametriluettelon ja funktion rungon. Seuraavassa esimerkissä on tehty eksplisiittinen erikoistamismäärittely funktiolle `max(const char*, const char*)`:

```
#include <cstring>

// const char* eksplisiittinen erikoistaminen:
// korvaa instansioinnin geneerisestä mallin määrittelystä

typedef const char *PCC;
template<> PCC max<PCC>( PCC s1, PCC s2 ) {
    return ( strcmp( s1, s2 ) > 0 ? s1 : s2 );
}
```

```
}

```

Tämän eksplisiittisen erikoistamisen takia ei mallia instantioida tyypillä `const char*`, kun funktiota `max(const char*, const char*)` kutsutaan ohjelmassa. Kaikille kutsuille, jotka kohdistuvat `max()`-funktioon kahdella `const char*`-tyyppisellä argumentilla, käynnistetään erikoistamismäärittely; kaikille muille instantiointi suoritetaan geneerisestä mallimäärittelyn instantioinnista ja sitten käynnistetään. Nämä funktiot voidaan käynnistää seuraavasti:

```
#include <iostream>

// funktiomallin max() määrittely
// ja erikoistaminen tyyppiin const char *
// tapahtuu tässä

int main() {
    // kutsu instantiointiin: int max< int >( int, int );
    int i = max( 10, 5 );

    // kutsu eksplisiittiseen erikoistamiseen:
    // const char* max< const char* >( const char*, const char* );
    const char *p = max( "hello", "world" );

    cout << "i: " << i << " p: " << p << endl;
    return 0;
}
```

On mahdollista esitellä funktiomalli eksplisiittisellä erikoistamisella määrittelemättä sitä. Esimerkiksi eksplisiittinen erikoistaminen funktiolle `max(const char*, const char*)` voidaan esitellä kuten seuraavassa:

```
// funktiomallin eksplisiittisen erikoistamisen esittely
template< PCC max< PCC >( PCC, PCC );
```

Kun esittelemme tai määrittelemme funktiomallin eksplisiittistä erikoistamista, emme saa jättää pois `template`-avainsanaa ja sen jälkeen kulmasulkuja `< >` erikoistamisesittelystä. Samalla tavalla erikoistamisesittelystä ei voi jättää pois funktion parametriluetteloa.

```
// virhe: kelvottomat erikoistamisesittelyt
```

```
// malli puuttuu<>
PCC max< PCC >( PCC , PCC );
```

```
// funktion parametriluettelo puuttuu
template< PCC max< PCC >;
```

Malliargumenttien eksplisiittinen erikoistaminen voidaan kuitenkin jättää pois eksplisiittisestä erikoistamisesittelystä, jos malliargumentit voidaan päätellä funktioparametreista.

```
// ok: malliargumentti const char* päätelty parametrityypeistä
template< PCC max( PCC , PCC );
```

Seuraavassa esimerkissä on funktiomalli `sum()` eksplisiittisesti erikoistettu:

```
template <class T1, class T2, class T3>
    T1 sum( T2 op1, T3 op2 );

// eksplisiittiset erikoistamisesittelyt

// virhe: T1:n malliargumenttia vi voida päätellä;
// se pitää määrittää eksplisiittisesti
template<> double sum( float, float );

// ok:T1:n argumentti eksplisiittisesti määritetty
// T2 ja T3 on päätelty floateiksi
template<> double sum<double>( float, float );

// ok: kaikki argumentit eksplisiittisesti määritetty
template<> int sum<int,char,char>( char, char );
```

`template<>`-osan jättäminen pois eksplisiittisestä erikoistamisesittelystä ei se aina ole virhe. Esimerkiksi:

```
// geneerisen mallin määrittely
template <class T>
    T max( T t1, T t2 ) { /* ... */ }

// OK: tavallisen funktion esittely
const char* max( const char*, const char* );
```

Tämä `max()`-funktion esittely ei kuitenkaan muodosta funktiomallille erikoistamista. Sen sijaan se esittelee tavallisen funktion, jolla on paluutyyppi ja parametriluettelo ja joka vastaa mallin instantiointia. Tavallisen funktion esittely, joka vastaa mallin instantiointia, ei ole virhe.

Miksi haluaisimme esitellä tavallisen funktion, joka vastaa mallin instantiointia, sen sijaan, että esittelisimme eksplisiittisen erikoistamisen? Kuten olemme nähneet kohdassa 10.3, vain rajoitettua tyyppikonversiojoukkoa voidaan käyttää funktiomallin instantioinnin argumentin tyyppin konvertoimiseksi vastaavaksi funktion parametriksi, jos argumentti ottaa osaa malliargumentin päättelyyn. Näin on myös asianlaita, jos funktiomalli on eksplisiittisesti erikoistettu: vain rajoitettua tyyppikonversiojoukkoa, joka kuvattiin kohdassa 10.3, voidaan käyttää funktiomallin eksplisiittisen erikoistamisen funktioargumentteihin. Eksplisiittiset erikoistamiset eivät auta ohittamaan tyyppikonversioiden rajoituksia. Jos haluamme sallia enemmän kuin rajoitetun tyyppikonversiojoukon, pitää määritellä tavallinen funktio funktiomallin erikoistamisen sijasta. Kohdassa 10.8 tutkitaan tätä yksityiskohtaisemmin ja näytetään, kuinka funktion ylikuormituksen ratkaisu etenee kutsussa, joka täsmää sekä tavallista funktiota että funktiomallin instantiointia.

Funktiomallin eksplisiittinen erikoistaminen voidaan esitellä, vaikka funktiomallia, joka sen erikoistaa, ei ole määritelty. Edellisessä esimerkissä funktiomalli `sum()` on vain esitelty ennen kuin malli on erikoistettu. Vaikka mallin määrittelyä ei tarvita, mallin esittely tarvitaan. Nimen `sum()` pitää olla tunnettu mallina, ennen kuin se voidaan erikoistaa.

Funktiomallin eksplisiittisen erikoistamisen esittelyn pitää näkyä ennen kuin sitä käytetään lähdetiedostossa. Esimerkiksi:

```
#include <iostream>
#include <cstring>

// geneerisen mallin määrittely
template <class T>
    T max( T t1, T t2 ) { /* ... */ }

int main() {

    // instantiointi
    // const char* max<const char*>( const char*, const char* );
    // käyttäen geneeristä mallin määrittelyä
    const char *p = max( "hello", "world" );

    cout << " p: " << p << endl;
    return 0;
}

// virhe ohjelmassa: const char* eksplisiittinen erikoistaminen:
// korvaa geneerisen mallin määrittelyn
typedef const char *PCC;
template<> PCC max< PCC >( PCC s1, PCC s2 ) { /* ... */ }
```

Edellisessä esimerkissä käytetään funktion `max(const char*,const char*)` instantiointia, ennen kuin eksplisiittinen erikoistaminen esitellään. Sen vuoksi kääntäjä on oikeutettu otaksumaan, että funktio pitää instantioida geneerisestä mallin määrittelystä. Ohjelma ei voi kuitenkaan tehdä sekä eksplisiittistä erikoistamista että instantiointia samasta mallista samalla malliargumenttijoukolla. Kun myöhemmin ohjelman tekstitiedostossa kohdataan funktion `max(const char*, const char*)` eksplisiittinen erikoistaminen, saadaan aikaan käännöksenaikainen virhe.

Jos ohjelma muodostuu useammasta kuin yhdestä tiedostosta, pitää mallin eksplisiittisen erikoistamisen esittelyn olla näkyvissä jokaisessa tiedostossa, jossa erikoistamista käytetään. Funktiomallia ei voida instantioida geneerisestä mallin määrittelystä joissain tiedostoissa ja erikoistaa samoilla malliargumenteilla toisissa tiedostoissa. Mietipä seuraavaa esimerkkiä:

```
// ---- max.h ----
// geneerinen mallin määrittely
template <class Type>
    Type max( Type t1, Type t2 ) { /* ... */ }

// ---- File1.C ----
#include <iostream>
#include "max.h"
void another();

int main() {
```

```
// instantiointi:
// const char* max<const char*>( const char*, const char* );
const char *p = max( "hello", "world" );

cout << " p: " << p << endl;
another();

return 0;
}

// ---- File2.C ----
#include <iostream>
#include <cstring>
# include "max.h"

// mallin eksplisiittinen erikoistaminen tyyppille const char*
typedef const char *PCC;
template<> PCC max<PCC>( PCC s1, PCC s2 ) { /*... */ }

void another() {

    // eksplisiittinen erikoistaminen:
    // const char* max< const char* >( const char*, const char* );
    const char *p = max( "hi", "again" );

    cout << " p: " << p << endl;
    return 0;

}
```

Edellinen ohjelma muodostuu kahdesta tiedostosta. Tiedostossa File1.C ei ole esittelyä funktion `max(const char*,const char*)` eksplisiittiselle erikoistamiselle. Sen sijaan funktioimalli instantioidaan geneerisestä mallin määrittelystä. Tiedostossa File2.C on eksplisiittisen erikoistaminen esittely, ja kutsu `max("hi","again")` kohdistuu eksplisiittiseen erikoistamiseen. Koska sama ohjelma instantioi funktioimallin `max(const char*,const char*)` yhdessä tiedostossa ja kutsuu eksplisiittistä erikoistamista toisessa tiedostossa, on tämä ohjelma virheellinen. Jotta tämä ongelma voitaisiin korjata, pitää mallin eksplisiittinen erikoistaminen tehdä ennen kutsua funktioon `max(const char*,const char*)` File1.C-tiedostossa.

Jotta voisit estää tuollaiset virheet ja varmistua siitä, että funktiomallin `max(const char*,const char*)` eksplisiittinen erikoistaminen on otettu mukaan jokaiseen tiedostoon, joissa käytetään `max()`-funktiomallia argumenteilla ja joiden tyyppi on `const char*`, tulisi eksplisiittisen erikoistamisen esittely sijoittaa otsikkotiedostoon `"max.h"`, joka otetaan mukaan kaikkiin ohjelman tekstitiedostoihin, jotka käyttävät `max()`-funktiomallia:

```
// --- max.h ---
// geneerisen mallin määrittely
template <class Type>
    Type max( Type t1, Type t2 ) { /* ... */ }

// mallin eksplisiittisen erikoistamisen esittely tyyppille const char*
typedef const char *PCC;
template<> PCC max<PCC>( PCC s1, PCC s2 );

// --- File1.C ---
#include <iostream>
#include "max.h"
void another();

int main() {

    // erikoistaminen:
    // const char* max<const char*>( const char*, const char* );
    const char *p = max( "hello", "world" );

    //....
}
```

---

### Harjoitus 10.10

Määrittele funktiomalli `count()`, joka laskee taulukosta jonkin arvon esiintymisen lukumäärän. Kirjoita ohjelma, joka kutsuu sitä. Välitä sille vuorollaan `double`-, `int`- ja `char`-taulukko.

Esittele erikoistettu malli `count()`-funktion ilmentymästä, joka käsittelee string-merkkijonoja. Aja kirjoittamasi ohjelma uudelleen, jotta se kutsuisi funktioimallien instantiointeja.

## 10.7 Funktioimallien ylikuormitus

Funktioimalli voidaan ylikuormittaa. Esimerkiksi seuraavassa ohjelmassa on kolme kelvollista ylikuormitettua esittelyä funktioimallille `min()`:

```
// Array-luokkamallin määrittely
// (esitelty kohdassa 2.4)

template <typename Type>
    class Array{ /* ... */ };

// kolme funktioimallin min() esittelyä

template <typename Type>
    Type min( const Array<Type>&, int ); // #1

template <typename Type>
    Type min( const Type*, int ); // #2

template <typename Type>
    Type min( Type, Type ); // #3
```

Seuraavassa `main()`-määrittelyssä näytetään, kuinka nämä kolme `min()`-esittelyä voitaisiin käynnistää:

```
#include <cmath>

int main()
{
    Array<int> iA(1024); // luokan instantiointi
    int ia[1024];

    // Type == int; min( const Array<int>&, int )
    int ival0 = min( iA, 1024 );

    // Type == int; min( const int*, int )
    int ival1 = min( ia, 1024 );

    // Type == double; min( double, double )
    double dval0 = min( sqrt( ia[0] ), sqrt( ia[0] ) );

    return 0;
}
```



Tietysti on niin, että ylikuormitetun funktiomallijoukon esittely ei takaa, että niitä voidaan kutsua onnistuneesti. Ylikuormitetut funktiomallit voivat johtaa moniselitteisyyksiin, kun mallin instantiointia käynnistetään. Tässä on esimerkki sellaisesta moniselitteisyydestä. Näimme aikaisemmin, että seuraavan `min5()`-mallimäärittelyn

```
template <typename T>
    int min5( T, T ) { /* ... */ }
```

funktiota ei instantioida mallin määrittelystä, jos funktiota `min5()` kutsutaan erityyppisillä argumenteilla; malliargumentin päättely epäonnistuu ja kutsu on virheellinen, koska `T`:lle päätellään kaksi erilaista tyyppiä funktion argumenteista.

```
int i;
unsigned int ui;

// ok: tyyppi päätelty T:lle: int
min5( 1024, i );

// malliargumentin päättely epäonnistuu:
// kaksi erilaista tyyppiä päätelty T:lle
min5( i, ui );
```

Jotta toinen kutsu voitaisiin ratkaista, voimme ylikuormittaa funktion `min5()` ja sallia kaksi erilaista argumenttityyppiä:

```
template <typename T, typename U>
    int min5( T, U );
```

Seuraava funktion kutsu käynnistää tämän uuden funktiomallin instantioinnin:

```
// ok: int min5( int, unsigned int )
min5( i, ui );
```

Valitettavasti aikaisempi kutsu on nyt moniselitteinen:

```
// virhe: moniselitteinen: kaksi mahdollista instantiointia
//      from min5( T, T ) and min5( T, U )
min5( 1024, i );
```

`min5()`-funktion toinen esittely sallii kaksi eri tyyppiä funktioargumenteiksi. Se ei kuitenkaan tarkoita, että niiden pitää olla erilaiset. `T` ja `U` voivat molemmat olla `int`-tyyppisiä tässä tapauksessa. Molemmat malliesittelyt voidaan instantioida kutsulla, jossa kahdella funktioargumentilla on sama tyyppi. Ainoa tapa, jolla ilmaistaan, kumpi funktiomalli on parempi ja saadaan kutsu yksiselitteiseksi, on määrittää malliargumentit eksplisiittisesti (katso kohdasta 10.4 eksplisiittisten malliargumenttien käsittely). Esimerkiksi:

```
// OK: instantiointi: min5( T, U )
min5<int, int>( 1024, i );
```

Kuitenkin tässä tapauksessa voimme hävittää funktiomallin ylikuormittamisen kokonaan. Koska `min5(T,U):n` käsittelemä kutsujoukko on niiden kutsujen ylijoukko (*superset*), jonka `min5(T,T)` käsittelee, tarvitaan vain ainoastaan esittely `min5(T,U)`, jolloin `min5(T,T)` voidaan poistaa. Siitä syystä, kuten kerroimme luvun 9 alussa, vaikka ylikuormitus on mahdollista, pitää olla huolellinen, kun suunnitellaan ylikuormitettuja funktioita ja varmistua, että ylikuormitus on välttämätöntä. Nämä suunnittelurajoitukset pätevät myös silloin, kun suunnittelemme ylikuormitettuja funktiomalleja.

Joissakin tilanteissa funktion kutsu voi olla moniselitteinen, vaikka kaksi erilaista funktiomallia voidaan instanttioida kutsua varten. Kun on tehty seuraavat kaksi mallimäärittelyä funktiosta `sum()`, on tässä tilanne, jossa ensimmäinen mallimäärittely on parempi, vaikka instantiointi voidaan generoida kummasta tahansa funktiomallista.

```
template <typename Type>
    Type sum( Type*, int );

template <typename Type>
    Type sum( Type, int );

int ia[1024];

// Type == int ; sum<int>( int*, int ); tai
// Type == int*; sum<int*>( int*, int ); ??
int ival1 = sum<int>( ia, 1024 );
```

Yllättävää kyllä, edellinen kutsu ei ole moniselitteinen. Malli instantioidaan käyttämällä ensimmäistä mallimäärittelyä. Mallimäärittely, joka on *erikoistunein*, valitaan instantiointia varten. `Type:n` malliargumentti on siten `int` eikä `int*`.

Jotta yksi malli olisi erikoistuneempi kuin toinen, pitää molemmilla malleilla olla sama nimi, sama määrä parametreja. Lisäksi funktioparametreista, jotka ovat erityyppisiä kuten `T*` ja `T` aikaisemmin, yhden pitää kyetä hyväksymään sen argumentin ylijoukon, jonka vastaava parametri toisessa mallissa voi ottaa vastaan. Esimerkiksi mallissa `sum(Type*, int)` voi ensimmäinen funktioparametri täsmätä vain osoitintyyppisten argumenttien kanssa. Mallissa `sum(Type, int)` ensimmäinen funktioparametri voi täsmätä argumenttien kanssa, jotka ovat osoitintyyppisiä tai yhtä hyvin mitä tahansa tyyppisiä. Toinen malli hyväksyy ensimmäisen mallin hyväksymän tyyppien ylijoukon. Mallin, joka hyväksyy rajoitetumman argumenttijoukon, sanotaan olevan erikoistuneempi. Esimerkissämme malli `sum(Type*, int)` on erikoistuneempi, ja se instantioidaan kutsua varten.

## 10.8 Instantiointien ylikuormituksen ratkaisu

Kuten näimme edellisessä kohdassa, funktiomalli voidaan ylikuormittaa. Funktiomallilla voi olla sama nimi kuin tavallisella mallittomalla funktiolla. Esimerkiksi:

```
// funktiomalli
template <class Type>
    Type sum( Type, int ) { /* ... */ }

// tavallinen (malliton) funktio
double sum( double, double );
```

Kun ohjelma kutsuu `sum()`-funktioita, kutsu voidaan ratkaista joko funktiomallin instantioinniksi tai tavallisen funktion kutsuksi. Se, kumpaa kutsutaan, riippuu siitä, kumpi näistä funktioista parhaiten vastaa funktion argumenttien tyyppijä. Luvussa 9 esiteltyä funktion ylikuormituksen ratkaisun prosessia käytetään päättelyyn, mikä funktioista parhaiten vastaa funktion kutsun argumentteja. Mietipä esimerkiksi seuraavaa:

```
void calc( int ii, double dd ) {
    // kutsuuko se mallin instantiointia
    // vai tavallista funktiota?
    sum( dd, ii );
}
```

Kutsuuko `sum(dd, ii)` funktiota, joka instantioidaan mallista, vai kutsuuko se tavallista funktiota? Jotta voisimme vastata tähän kysymykseen, käykäämme läpi funktion ylikuormituksen ratkaisun prosessi. Funktion ylikuormituksen ratkaisun ensimmäinen vaihe on hakea niiden funktioehdokkaitten joukko, joita voidaan kutsua. Tämä joukko muodostuu funktioista, joilla on sama nimi kuin kutsussa ja joiden esittelyt näkyvät kutsupaikkaan.

Kun funktiomalli on olemassa, tuon mallin instantiointi on funktioehdokas, jos funktio voidaan instantoida käyttämällä funktion kutsun argumentteja. Voidaanko funktio instantoida, riippuu siitä, onnistuuko malliargumenttien päättely. (Malliargumenttien päättelyprosessi on kerrottu kohdassa 10.3.) Edellisessä esimerkissä käytetään funktioargumenttia `dd` malliargumentin päättelyyn `Type`:lle. Päätelty malliargumentti on `double` ja mallin instantiointi `sum(double, int)` lisää funktioehdokkaitten joukkoon. Siten on olemassa kaksi funktioehdokasta kutsua varten: mallin instantiointi `sum(double,int)` ja tavallinen funktio `sum(double, double)`.

Kun mallien instantioinnit on lisätty funktioehdokkaitten joukkoon, voi funktion ylikuormituksen ratkaisu edetä kuten tavallisesti.

Funktion ylikuormituksen ratkaisun toinen vaihe valitsee elinkelpoisten funktioiden joukon funktioehdokkaista. Muista, että elinkelpoinen funktio on sellainen funktioehdokas, jolle on olemassa tyyppikonversioita, joilla jokainen funktioargumentti voidaan konvertoida vastaavaksi funktioparametriksi. (Kohdassa 9.3 on esitelty tyyppikonversiot, joita voidaan käyttää funktion argumentteihin.) Tyyppikonversiot ovat olemassa sekä instantioinnille `sum(double,int)` että mallittomalle funktiolle `sum(double, double)`. Nämä ovat molemmat elinkelpoisia

funktioita.

Funktion ylikuormituksen ratkaisun kolmas vaihe laittaa argumenttien tyyppikonversiot paremmuusjärjestyksen, jotta voitaisiin valita parhaiten elinkelpoinen funktio. Meidän esimerkissämme järjestys on seuraava:

- Funktiomallin instantioinnille `sum(double,int)`:
  1. Ensimmäisen argumentin ja parametrin tyyppi on `double`, jolloin konversio vastaa täydellisesti.
  2. Toisen argumentin ja parametrin tyyppi on `int`, jolloin konversio vastaa myös täydellisesti.
- Mallittomalle funktiolle `sum(double,double)`:
  1. Ensimmäisen argumentin ja parametrin tyyppi on `double`, jolloin konversio vastaa täydellisesti.
  2. Toisen argumentin tyyppi on `int` ja parametrin tyyppi on `double`; käytetty konversio on liukuluku-kokonaisvakiokonversio.

Molemmat funktiot ovat yhtä hyviä, kun verrataan ensimmäistä argumenttia. Kuitenkin funktiomallin instantiointi on parempi toisen argumentin takia. Siten parhaiten elinkelpoiseksi funktioksi valittu funktio kutsua varten on instantiointi `sum(double,int)`.

Funktiomallin instantiointi pääsee funktioehdokkaitten joukkoon vain, jos malliargumentin päättely onnistuu. Ei ole virhe, jos malliargumentin päättely epäonnistuu; sellaisessa tapauksessa ei funktion instantiointia lisätä funktioehdokkaitten joukkoon. Oletetaan esimerkiksi, että funktiomalli `sum()` on esitelty seuraavasti:

```
// funktiomalli
template <class T>
int sum( T*, int ) { .... }
```

Kun käytämme samaa funktion kutsua kuten aikaisemmin, malliargumentin päättely epäonnistuu, koska funktion argumenttia, joka on tyyppiä `double`, ei voi saada vastaavaksi parametri-tyypiksi `T*`. Koska funktion instantiointia ei voida generoida funktiomallista tätä kutsua varten, ei instantiointia lisätä funktioehdokkaitten joukkoon. Ainoa funktioehdokkaitten joukossa oleva funktio on `sum(double,double)`. Tuo funktio valitaan kutsua varten ja toinen argumentti konvertoidaan `double`-tyypiksi.

Mitä sitten, jos malliargumentin päättely onnistuu, mutta malli on eksplisiittisesti erikoistettu päätelleyille malliargumenteille? Silloin lisätään eksplisiittinen erikoistaminen funktioehdokkaitten joukkoon funktion sijasta, joka instantioitaisiin geneerisestä mallimäärittelystä. Esimerkiksi:

```
// funktiomallin määrittely
template <class Type> Type sum( Type, int ) { /* ... */ }

// eksplisiittinen erikoistaminen: Type == double
template<> double sum<double>( double, int );
```

```
// tavallinen (malliton) funktio
double sum( double, double );

void manip( int ii, double dd ) {
    // kutsuu mallin eksplisiittistä erikoistamista sum<double>()
    sum( dd, ii );
}
```

Kun funktiossa `manip()` kutsutaan funktiota `sum()`, huomaa malliargumentin päättely, että geneerisestä mallimäärittelystä instantioitu `sum(double,int)` tulisi lisätä funktioehdokkaitten joukkoon. Kuitenkin kutsulle `sum(double,int)` on olemassa eksplisiittinen erikoistaminen, jolloin tämä lisätään funktioehdokkaitten joukkoon. Itse asiassa, koska tämän erikoistamisen huomataan myöhemmin parhaiten sopivan kutsua varten, tämä funktio on se, jonka funktion ylikuormituksen ratkaisu valitsee.

Mallien eksplisiittisiä erikoistamisia ei lisätä automaattisesti funktioehdokkaitten joukkoon. Vain, jos malliargumentin päättely onnistuu, mallin eksplisiittistä erikoistamista harkitaan funktion kutsua varten. Esimerkiksi:

```
// funktiomallin määrittely
template <class Type>
    Type min( Type, Type ) { /* ... */ }

// eksplisiittinen erikoistaminen: Type == double
template<> double min<double>( double, double );

void manip( int ii, double dd ) {
    // virhe: malliargumentin päättely epäonnistuu
    //     ei funktioehdokasta kutsua varten
    min( dd, ii );
}
```

Funktio malli `min()` on erikoistettu malliargumentille `double`. Tätä erikoistamista ei kuitenkaan lisätä funktioehdokkaitten joukkoon. Malliargumentin päättely epäonnistuu, kun funktiossa `manip()` kutsutaan funktiota `min()`, koska jokaisesta funktioargumentista `Type`:lle päätelty malliargumentti on erilainen. Ensimmäisestä argumentista päätellään `Type`:lle tyyppi `double`. Toisesta argumentista päätellään `Type`:lle tyyppi `int`. Koska malliargumentin päättely epäonnistuu, ei instantiointia lisätä funktioehdokkaitten joukkoon ja `min(double,double)`-erikoistaminen jätetään huomiotta. Koska muita funktioehdokkaita ei ole kutsua varten, kutsu on virheellinen.

Kuten mainittiin kohdassa 10.6, tavallisella funktiolla voi olla paluutyyppi ja parametri-luettelo, jotka vastaavat täydellisesti sitä funktiota, joka voitaisiin instantoida mallista. Seuraavassa esimerkissä funktio `min(int,int)` on tavallinen funktio eikä sitä ole erikoistettu funktiomallille `min()`, koska kuten muistat, erikoistamisen esittely pitää alkaa ilmaisulla `template<>`:

```
// funktiomallin esittely
template <class T>
    T min( T, T );

// tavallinen funktio min( int, int )
int min( int, int ) { }
```

Funktion kutsu voisi täsmätä yhtä hyvin tähän tavalliseen funktioon kuin funktiomallista instantioituun funktioon. Seuraavassa esimerkissä kutsun `min(ai[0],99)` molemmat argumentit ovat `int`-tyyppisiä. Tätä kutsua varten on olemassa kaksi elinkelpoista funktiota: tavallinen funktio `min(int,int)` ja funktio, jolla on sama paluutyyppi ja parametriluettelo ja joka on instantioitu funktiomallista.

```
int ai[4] = { 22, 33, 44, 55 };
int main() {
    // kutsuu tavallista funktiota min( int, int )
    min( ai[0], 99 );
}
```

Sellainen kutsu ei kuitenkaan ole moniselitteinen. Kun malliton funktio on mukana, annetaan sille etuoikeus, koska se on eksplisiittisesti toteutettu. Funktion ylikuormituksen ratkaisu valitsee tavallisen funktion `min(int,int)` kutsua varten.

Kun funktion ylikuormitus ratkaisee kutsuvansa tavallista funktiota, ei myöhemmin ole paluuta, ellei ohjelma sisällä tämän funktion määrittelyä. Funktiomallia ei instantioida eikä funktion runkoa luoda, ellei funktion määrittelyä löydy. Sen sijaan siitä aiheutuu linkityksenäikainen virhe. Seuraavassa esimerkissä ohjelma kutsuu, mutta ei määrittele tavallista funktiota `min(int,int)`. Tämä ohjelma generoi linkitysvirheen:

```
// funktiomalli
template <class T>
    T min( T, T ) { .... }

// tätä tavallista funktiota ei ole määritelty tässä ohjelmassa
int min( int, int );

int ai[4] = { 22, 33, 44, 55 };
int main() {
    // linkitysvirhe: min( int, int ) kutsuttu, mutta ei määritelty
    min( ai[0], 99 );
}
```

Miksi olisi hyödyllistä määritellä tavallinen funktio, jonka paluutyyppi ja parametriluettelo vastaisivat mallista instantioidun funktion paluutyyppiä ja parametriluetteloa? Muista, että kun kutsumme funktiota, joka on instantioitu mallista, voimme käyttää funktion argumenttiin vain rajoitettua tyyppikonversiojoukkoa, jota käytetään malliargumentin päättelyyn. Jos esittelemme tavallisen funktion, kaikkia tyyppikonversioita harkitaan argumenttien konvertoinniseksi, koska tavallisen funktion parametrit ovat kiinteitä. Katsokaamme esimerkkiä, josta

nähdään, miksi haluaisimme esitellä tavallisen funktion.

Oletetaan, että haluamme määritellä funktiomallin erikoistamisen `min <int>(int,int)` ja että tämä funktio käynnistetään, kun funktiota `min()` kutsutaan millä tahansa kokonaislukutyypisillä argumenteilla, olivatpa argumentit samantyyppisiä tai eivät. Tyypikonversioiden rajoitusten takia kutsut, joissa argumentit ovat erityyppisiä kokonaislukuja, eivät käynnistä funktiomallin instantiointia `min<int>(int,int)` suoraan. Voisimme kutsua instantiointia suoraan määrittämällä eksplisiittiset malliargumentit. Pidämme kuitenkin parempana ratkaisua, jossa ei vaadita joka kutsupaikan muokkausta. Kun määrittelemme tavallisen funktion, ohjelmamme käynnistää erikoistetun versiomme `min(int,int)` aina, kun kokonaislukutyypisiä argumentteja käytetään ilman tarvetta käyttää eksplisiittisiä malliargumentteja jokaisessa funktion kutsussa. Esimerkiksi:

```
// funktiomallin määrittely
template <class Type>
    Type min( Type t1, Type t2 ) { ... }

int ai[4] = { 22, 33, 44, 55 };
short ss = 88;

void call_instantiation() {
    // virhe: ei funktioehdokasta tälle kutsulle
    min( ai[0], ss );
}

// tavallinen funktio
int min( int a1, int a2 ) {
    min<int>( a1, a2 );
}

int main() {
    call_instantiation();
    // kutsuu tavallista funktiota
    min( ai[0], ss );
}
```

Funktiossa `call_instantiation()` ei ole kutsulle `min(ai[0],ss)` funktioehdokkaita. Yritys generoida funktioehdokas funktiomallista `min()` epäonnistuu, koska `Type`:lle päätellään erilaiset malliargumentit funktioargumenteista. Kutsu on siksi virheellinen. Kuitenkin `main()`-funktiossa on kutsulle `min(ai[0],ss)` tavallisen `min(int,int)`-funktion esittely näkyvissä. Tämä tavallinen funktio on elinkelpoinen kutsua varten: ensimmäisen argumentin tyyppi täsmää täysin sitä vastaavaan parametriin ja toinen argumentti voidaan konvertoida sitä vastaavan parametrin tyypiksi ylennyksen avulla. Tämä tavallinen funktio on ainoa elinkelpoinen funktio ja se valitaan toista kutsua varten.

Nyt, kun olemme näyttäneet, kuinka funktion ylikuormituksen ratkaisu etenee, kun mukana on funktiomallien instantiointeja, funktiomallien erikoistamisia ja samannimisiä funktioita,

tehkäämme yhteenveto funktion ylikuormituksen ratkaisun vaiheista kutsua varten, jossa har-  
kitaan tavallisia funktioita ja funktiomalleja keskenään:

1. Muodosta funktioehdokkaitten joukko.  
Ne funktiohallit otetaan huomioon, joilla on sama nimi kuin kutsutulla funktiolla. Jos  
malliargumentin päättely onnistuu funktion kutsun argumenteille, funktiohalli instanti-  
oidaan tai, jos on olemassa mallin erikoistaminen päätelleyllle malliargumentille, mallin  
erikoistaminen on funktioehdokas.
2. Muodosta elinkelpoisten funktioiden joukko kuten kohdassa 9.3 kuvattiin.  
Pidä funktioehdokkaista vain ne, joita voidaan kutsua funktion kutsun argumenteilla.
3. Laita tyyppikonversiot paremmuusjärjestykseen kuten kuvattiin kohdassa 9.3.
  - a. Jos vain yksi funktio tulee valituksi, kutsu tuota funktiota.
  - b. Jos kutsu on moniselitteinen, poista funktiohallin instantioinnit elinkelpoisten  
funktioiden joukosta.
4. Suorita ylikuormituksen ratkaisu ottamalla huomioon vain tavalliset funktiot  
elinkelpoisten funktioiden joukosta kuten kohdassa 9.3 kuvattiin.
  - a. Jos vain yksi funktio tulee valituksi, kutsu tuota funktiota.
  - b. Muussa tapauksessa kutsu on moniselitteinen.

Käykäämme läpi esimerkki. Tässä on kaksi esittelyä: funktiohallin esittely ja tavallinen  
funktio, joka saa kaksi double-tyyppistä argumenttia.

```
template <class Type>  
    Type max( Type, Type ) { .... }
```

```
// tavallinen funktio  
double max( double, double );
```

Seuraavassa on kolme kutsua max()-funktioon. Osaatko kertoa, mikä ilmentymä käynnistetään kut-  
sua varten?

```
int main() {  
    int ival;  
    double dval;  
    float fd;  
  
    // jotkin arvot sijoitetaan muuttujiin ival, dval ja fd  
  
    max( 0, ival );  
    max( 0.25, dval );  
    max( 0, fd );  
}
```



Katsokaamme jokaista kutsua vuorollaan.

- `max(0,ival)`: Molemmat argumentit ovat `int`-tyyppisiä. Tätä kutsua varten on kaksi funktioehdokasta: funktiomallin instantiointi `max(int,int)` ja tavallinen funktio `max(double,double)`. Funktiomallin instantiointi täsmää täysin funktion argumentteihin. Tämä funktio käynnistetään.
- `max(0.25,dval)`: Molemmat argumentit ovat `double`-tyyppisiä. Kutsua varten on kaksi funktioehdokasta: funktiomallin instantiointi `max(double,double)` ja tavallinen funktio `max(double,double)`. Kutsu on siksi moniselitteinen, koska se täsmää täysin molempia funktioita. Sääntö 3b ilmaisee, että tavallinen funktio valitaan tässä tapauksessa.
- `max(0,fd)`: Argumentit ovat vastaavasti tyypit `int` ja `float`. Tätä kutsua varten on vain yksi funktioehdokas: tavallinen funktio `max(double,double)`. Malliargumentin päättely epäonnistuu, koska kahdesta funktioargumentista `Type`:lle päätelty malliargumentti ei ole yksi tyyppi; siksi mallin instantiointia ei lisätä funktioehdokkaitten joukkoon. Tavallinen funktio on elinkelpoinen funktio, koska on olemassa tyyppikonversioita, joilla argumentit voidaan konvertoida vastaaviksi funktion parametrien typeiksi. Tavallinen funktio tulee valituksi. Ellei tavallista funktiota olisi esitelty, kutsu olisi ollut virheellinen.

Mitä jos olisimme määritelleet toisen tavallisen `max()`-funktion? Esimerkiksi:

```
template <class T> T max( T, T ) { .... }

// kaksi tavallista funktiota
char max( char, char );
double max( double, double );
```

Onko kolmannen kutsun ratkaisu yhtään erilainen? Kyllä on.

```
int main() {
    float fd;

    // mihin funktioon ratkaistu?
    max( 0, fd );
}
```

Sääntö 3b ilmoittaa, että koska kutsu on moniselitteinen, tavalliset funktiot huomioidaan. Kumpaakaan näistä funktioista ei valita elinkelpoiseksi funktioksi, koska argumenteille tehtävät tyyppikonversiot ovat yhtä huonoja molemmille funktioille: molemmat argumentit vaativat vakiokonversion, jotta ne täsmäisivät kummankaan elinkelpoisen funktion vastaaviin parametreihin. Kutsu on siksi moniselitteinen ja aiheuttaa käännoksenaikaisen virheen.

## Harjoitus 10.11

Palatkaamme aikaisemmin esitettyyn esimerkkiin:

```
template <class Type>
```

```
Type max( Type, Type ) { .... }

double max( double, double );

int main() {
    int ival;
    double dval;
    float fd;

    max( 0, ival );
    max( 0.25, dval );
    max( 0, fd );
}
```

Seuraava funktiomallin erikoistaminen on lisätty esittelyjen joukkoon globaalille viittaus-alueelle:

```
template <T> char max<char>( char, char ) { .... }
```

Käy uudelleen läpi `main()`-funktion kutsut ja luettele funktioehdokkaat sekä elinkelpoiset funktiot jokaiselle kutsulle.

Oletetaan, että seuraava funktion kutsu on lisätty `main()`-funktioon. Mihin funktioon kutsu ratkaistaan? Miksi?

```
int main() {
    // ...
    max (0, 'J' );
}
```

---

## Harjoitus 10.12

Oletetaan, että on olemassa seuraavat mallimäärittelyt, erikoistamiset, muuttujien ja funktioiden esittelyt:

```
int i;          unsigned int ui;
char str[24];   int ia[24];

template <class T> T calc( T*, int );
template <class T> T calc( T, T );
template<T> char calc( char*, int );
double calc( double, double );
```

Yksilöi, mitkä mallin instantioinneista tai funktioista käynnistetään jokaista seuraavaa kutsua varten. Luettele jokaisesta kutsusta funktioehdokkaat ja elinkelpoiset funktiot ja perustele, miksi elinkelpoisin funktio tulee valituksi.

- (a) `calc( str, 24 );` (d) `calc( i, ui );`
- (b) `calc( ia, 24 );` (e) `calc( ia, ui );`
- (c) `calc( ia[0], i );` (f) `calc( &i, i );`

## 10.9 Nimiresoluutio mallimäärittelyissä

Mallimäärittelyn sisällä joidenkin rakenteiden merkitys eroaa mallin instantioinnista toiseen, kun taas joidenkin rakenteiden merkitys on sama mallin kaikissa instantioinneissa. Tämä riippuu siitä, kuuluuko rakenteeseen malliparametria. Esimerkiksi:

```
template<typename Type>
Type min( Type* array, int size )
{
    Type min_val = array[0];
    for ( int i = 1; i < size; ++i )
        if ( array[i] < min_val )
            min_val = array[i];

    print( "Minimum value found: " );
    print( min_val );

    return min_val;
}
```

`min()`-funktiossa `array:n` ja `min_val:`in tyytit riippuvat todellisista tyypeistä, joilla `Type` korvataan mallin instantioinnissa, kun taas esimerkiksi `size:n` tyyppi säilyy malliparametrin tyypestä huolimatta. `array:n` ja `min_val:`in tyytit vaihtelevat mallin instantioinnista toiseen. Tämän vuoksi sanomme, että näiden muuttujien tyytit *riippuvat malliparametrista*, kun taas `size:n` tyyppi ei riipu malliparametrista.

Koska `min_val:`in tyyppi on tuntematon, myös se operaatio on tuntematon, jota käytetään, kun `min_val` esiintyy lausekkeessa. Mitä `print()`-funktioita esimerkiksi tulisi funktion `print(min_val)` kutsua? Tulisiko sen olla `print()`-funktio, jota käytetään `int`-tyypeille? Vai tulisiko sen olla funktio `float`-tyypeille? Onko kutsu virheellinen, koska ei ole `print()`-funktioita, jota voitaisiin kutsua `min_val:`in tyyppisellä argumentilla? On mahdotonta vastata näihin kysymyksiin ennen kuin malli on instantioitu ja kunnes tiedämme, minkä tyyppinen `min_val` on. Tämän vuoksi sanomme myös, että kutsu `print(min_val)` riippuu malliparametrista.

Ei ole olemassa sellaisia asioita `min()`-funktion rakenteista, jotka eivät riipu malliparametrista. Aina tiedetään esimerkiksi, mitä funktiota tulisi käyttää kutsussa `print("Minimum value found: ")`. Se on funktio, jota käytetään merkkijonojen tulostamiseen. Kutsuttu `print()`-funktio ei vaihtelee mallin instantioinnista toiseen. Siksi sanomme, että tämä kutsu ei riipu malliparametrista.

Kuten olimme luvussa 7, C++:ssa funktio pitää esitellä ennen kuin sitä voidaan kutsua. Pitääkö mallimäärittelyssä kutsuttu funktio esitellä ennen kuin mallimäärittely näkyy? Pitääkö edellisessä esimerkissä `print()`-funktio esitellä ennen kuin kutsu näkyy `min():`in mallimäärittelyssä? Vastaus riippuu nimestä, johon viittaamme. Rakenne, joka ei riipu malliparametrista, pitää esitellä ennen kuin sitä käytetään mallimäärittelyssä. Funktiomallin `min()` määrittely on siten virheellinen kuten aikaisemmin esitettiin. Koska kutsu

```
print( "Minimum value found: " );
```

ei ole sellainen, joka riippuu malliparametrasta, pitää `print()`-funktio merkkijonoille esitellä ennen kuin sitä voidaan käyttää mallimäärittelyssä. Tämän ongelman ratkaisemiseksi `print()`-funktion esittely voidaan laittaa ennen `min()`-funktion määrittelyä kuten seuraavassa:

```
// ---- primer.h ----

// tämä esittely on välttämätön:
// funktiota print( const char * ) kutsutaan min()-funktiossa
void print( const char* );

template<typename Type>
Type min( Type* array, int size ) {

    // ....

    print( "Minimum value found: " );
    print( min_val );

    return min_val;
}
```

Toisaalta `print()`-funktion esittely, jota `print(min_val)`-kutsussa käytetään, ei vielä ole se, mitä tarvitaan, koska emme vielä tiedä, mitä `print()`-funktioita etsitään. Ei ole mahdollista tietää, mitä `print()`-funktioita `print(min_val)` kutsuu ennen kuin `min_val`:in tyyppi on tunnettu.

Joten, pitääkö kutsun `print(min_val)` käynnistämä `print()`-funktio esitellä? Se pitää esitellä ennen kuin malli instantioidaan. Esimerkiksi:

```
#include <primer.h>
void print( int );

int ai[4] = { 12, 8, 73, 45 };

int main() {
    int size = sizeof(ai) / sizeof(int);
    // instantiointi: min( int*, int )
    min( &ai[0], size );
}
```

`main()`-funktio kutsuu funktiomallin instantiointia `min(int*,int)`. Tässä `min()`:in instantioinnissa `Type` korvataan `int`-tyypillä ja muuttujan `min_val` tyyppi on `int`. Siksi funktion kutsu `print(min_val)` kohdistuu funktioon, joka voidaan käynnistää `int`-tyyppisellä argumentilla. Silloin, kun `min(int*,int)` instantioidaan, tiedämme, että `print()`-funktion toisessa kutsussa on `int`-tyyppinen argumentti. Tämä on se hetki, kun `print()`-funktioita kutsutaan `int`-tyyppisellä argumentilla ja funktion pitää olla näkyvissä. Esimerkissämme valittu funktio on `print(int)`. Ellei `print(int)`-funktioita ole esitelty ennen kuin `min(int*,int)`-instantiointi tapahtuu, instantiointi saa aikaan käännöksen aikaisen virheen.

Tästä syystä funktiomallin nimiresoluutio tapahtuu kahdessa vaiheessa: ensiksi ratkaistaan

nimet, jotka eivät riipu malliparametrasta, kun malli määritellään; toiseksi ratkaistaan nimet, jotka riippuvat malliparametrasta, kun malli instantioidaan. Voit ihmetellä, miksi on nämä kaksi vaihetta. Miksi esimerkiksi ei kaikkia nimiä ratkaista, kun malli instantioidaan?

Jos olisimme funktiomallin suunnittelijoita, haluaisimme kontrolloida, kuinka mallimäärittelyn nimet ratkaistaan. Olettakaamme, että funktiomalli `min()` on osa kirjastoa, jossa määritellään muitakin malleja ja funktioita. Haluamme `min()`:in toteutuksen käyttävän kirjastomme muita komponentteja aina, kun se on mahdollista. Edellisessä esimerkissä kirjastomme rajapinta on määritelty otsikkotiedostoon `<primer.h>`. Sekä funktion `print(const char*)` esittely että funktiomallin `min()` määrittely ovat osa kirjastomme rajapintaa. Haluamme `min()`:in instantiointien kutsuvan kirjastomme `print()`-funktioita. Nimiresoluution ensimmäinen vaihe takaa, että tämä tapahtuu. Kun nimi, jota on käytetty mallimäärittelyssä, ei riipu malliparametrasta, on taattu, että nimi viittaa kirjastomme toiseen komponenttiin — tämä tarkoittaa, että se viittaa esittelyyn, jonka paketoimme funktiomallin määrittelyn kanssa `<primer.h>`-tiedostoon.

Itse asiassa funktiomallin suunnittelijan pitää varmistua, että tulee esiteltä kaikki mallimäärittelyssä käytetyt nimet, jotka eivät riipu malliparametrasta. Jos mallimäärittelyssä käytetty nimi ei riipu malliparametrasta ja jos tämän nimen esittelyä ei löydy, kun malli määritellään, mallimäärittely on virheellinen. Virhettä ei havaita koskaan silloin, kun malli instantioidaan. Esimerkiksi:

```
// ---- primer.h ----
template<typename Type>
    Type min( Type* array, int size )
{
    Type min_val = array[0];
    // ...
    // virhe: print ( const char* ) ei löydy
    print( "Minimum value found: " );

    // ok: riippuu malliparametrasta
    print( min_val );
    // ...
}

// ---- user.C ----
#include <primer.h>

// tämä print( const char* )-esittely jätetään huomiotta
void print( const char* );
void print( int );

int ai[4] = { 12, 8, 73, 45 };

int main() {
    int size = sizeof(ai) / sizeof(int);
    // instantiointi: min( int*, int )
    min( &ai[0], size );
}
```

```
}

```

Tiedoston `user.C` esittely `print(const char*)` ei ole näkyvässä siellä, missä mallimäärittely esiintyy. Kuitenkin sellainen esittely on näkyvässä siellä, missä malli `min-(int*,int)` instantioidaan, mutta tätä esittelyä ei oteta huomioon kutsussa `print("Minimum value found: ")`, koska kutsu ei riipu malliparametrasta. Ellei mallimäärittelyssä oleva rakenne riipu malliparametrasta, nimet ratkaistaan mallimäärittelyn yhteydessä, eikä tätä ratkaisua harkita uudelleen koskaan mallin instantioinnin yhteydessä. Tästä syystä mallin suunnittelijan vastuulla on varmistua, että mallimäärittelyssä käytettyjen nimien esittelyt on kunnolla otettu mukaan mallimäärittelyyn osana kirjaston rajapintaa.

Vaihdetaanpa nyt hattuja ja oletetaan, että kirjaston oli kirjoittanut joku muu, ja että olemme sen sijaan `<primer.h>`-otsikkotiedostossa määritellyn kirjaston käyttäjiä. On olemassa tilanteita, joissa haluamme ohjelmaamme määritellyt oliot ja funktiot otettavan huomioon, kun ohjelmamme instantioi mallin kirjastosta. Olettakaamme esimerkiksi, että ohjelmassamme on määritelty luokkatyyppi nimeltään `SmallInt`. Haluamme instantioida funktion `min()` `<primer.h>`-kirjastosta saadaksemme minimiarvon taulukosta, jonka oliot ovat `SmallInt`-tyyppejä.

Kun malli `min()` instantioidaan taulukon `SmallInt`-tyyppejä olioita varten, `Type:n` malliargumentti on `SmallInt`-luokkatyyppi. Tämä tarkoittaa, että `min_val:in` tyyppi `min():in` instantioinnissa on `SmallInt`. Minkä `print()-`funktion tulisi ratkaista `min():in` instantioinnissa kutsu `print(min_val)` ?

```
// ---- user.h ----
class SmallInt { /* ... */ };
void print( const SmallInt & );

// ---- user.C ----
#include <primer.h>
#include "user.h"
SmallInt asi[4];

int main() {
    // aseta asi:n elementit

    // instantiointi: min( SmallInt*, int )
    int size = sizeof(asi) / sizeof(SmallInt);
    min( &asi[0], size );
}
```

Aivan oikein — haluamme funktioimme `print(const SmallInt &)` tulevan huomioonotetuksi. Vain `<primer.h>`-kirjastoon määriteltyjen funktioiden huomioon ottaminen ei aivan riitä. Nimiresoluution toinen vaihe takaa, että tämä tapahtuu. Kun mallimäärittelyssä käytetty nimi riippuu malliparametrasta, otetaan instantioinnin yhteydessä esitellyt nimet huomioon. Siitä syystä olemme varmoja, että funktiot, jotka käsittelevät `SmallInt`-tyyppejä olioita, otetaan huomioon funktioimallin operaatioissa, jos malliargumentin tyyppi on `SmallInt`.

Paikkaa, jossa malli instantioidaan lähdekoodissa, nimitetään mallin *instantiointipaikaksi*. Mallin instantiointipaikan tietäminen on tärkeää, koska se määrää, mitkä esittelyt otetaan huo-

mioon nimille, jotka riippuvat malliparametrasta. Funktiomallin instantiointipaikka on aina nimiavaruuden viittausalueella ja sen jälkeen on aina funktio, joka viittaa instantiointiin. Esimerkiksi `min(SmallInt*,int):in` instantiointipaikka sijaitsee heti `main()`-funktion jälkeen nimiavaruuden viittausalueella:

```
// ...
int main() {
    // ...
    // min( SmallInt*, int )-funktion käyttö
    min( &asi[0], size );
}
// min( SmallInt*, int ):in instantiointipaikka
// aivan kuin instantioinnin määrittely esiintyisi kuten seuraavassa:
SmallInt min( SmallInt* array, int size )
{ /* ... */ }
```

Mutta mitä jos mallin instantiointia on käytetty useammin kuin kerran lähdekooditiedostossa? Missä on instantiointipaikka? Miksi sillä on merkitystä, voit kysyä. `SmallInt`-esimerkissämme sillä on merkitystä, koska `print(const SmallInt &)`-funktioimme esittelyn pitää esiintyä ennen `min(SmallInt*,int):in` instantiointipaikkaa. Esimerkiksi:

```
#include <primer.h>
void another();

SmallInt asi[4];

int main() {
    // aseta asi:n elementit
    int size = sizeof(asi) / sizeof(SmallInt);
    min( &asi[0], size );

    another();
    // ...
}
// onko instantioinnin paikka tässä?

void another() {
    int size = sizeof(asi) / sizeof(SmallInt);
    min( &asi[0], size );
}
// Vai täällä?
```

Sattumalta on olemassa instantiointipaikka jokaisen instantiointia käyttävän funktiomäärittelyn jälkeen. Kääntäjä on vapaa valitsemaan minkä tahansa näistä instantiointipaikoista funktiomallin instantioimiseksi. Tämä kertoo, että pitää olla varovainen, kun järjestämme koodiamme ja sijoitlemme nimiresoluutiota varten kaikki tarvittavat esittelyt, jotka riippuvat malliparamet-

rista ennen mallin ensimmäistä instantiointipaikkaa. On siksi hyvä ajatus laittaa kaikki tarvittavat esittelyt käytettäväksi otsikkotiedostoon ja ottaa se mukaan ennen kuin yhtäkään mallin instantiointia on käytetty. Esimerkiksi:

```
#include <primer.h>
// user.h sisältää instantioinnin tarvitsemat esittelyt
#include "user.h"
void another();

SmallInt asi[4];

int main() {
    // ...
}
// min( SmallInt*, int ):in ensimmäinen instantiointipaikka

void another() {
    // ...
}
// min( SmallInt*, int ):in toinen instantiointipaikka
```

Mitä jos mallin instantiointia on käytetty useammassa kuin yhdessä tiedostossa? Mitä jos esimerkiksi funktio `another()` on eri tiedostossa kuin `main()`-funktio? Jokaisessa tiedostossa, jossa mallin instantiointia on käytetty, on olemassa instantiointipaikka. Kääntäjä on vapaa valitsemaan minkä tahansa noista tiedostoista funktioimallin instantioimiseen. Pitää olla myös silloin huolellinen, kun järjestämme koodiamme ja sijoitamme `"user.h"`-otsikkotiedoston jokaiseen tiedostoon, jossa funktioimallin instantiointia on käytetty. Tämä varmistaa, että `min(SmallInt*,int):in` instantiointi viittaa `print(const SmallInt &)-funktioomme`, kuten odotimme, huolimatta siitä, minkä instantiointipaikan kääntäjä todellisuudessa valitsee.

---

### Harjoitus 10.13

Luettele kaksi nimiresoluution vaihetta mallimäärittelyssä. Selitä, kuinka ensimmäinen vaihe koskee kirjastojen suunnittelijoita ja kuinka toinen vaihe tuo tarvittavaa joustavuutta mallin käyttäjille.

---

### Harjoitus 10.14

Mihin esittelyihin nimet `display` ja `SIZE` viittaavat `max(LongDouble*,SIZE):in` instantioinnissa?

```
// ---- exercise.h ----
void display( const void* );
typedef unsigned int SIZE;

template<typename Type>
Type max( Type* array, SIZE size )
```



```

{
    Type max_val = array[0];
    for ( SIZE i = 1; i < size; ++i )
        if ( array[i] > max_val )
            max_val = array[i];

    display( "Maximum value found: " );
    display( max_val );

    return max_val;
}
// ---- user.h ----
class LongDouble { /* ... */ };
void display( const LongDouble & );
void display( const char * );
typedef int SIZE;

// ---- user.C ----
#include <exercise.h>
#include "user.h"

LongDouble ad[7];

int main() {
    // aseta ad:in elementit

    // max( LongDouble*, SIZE ):in instantiointi
    SIZE size = sizeof(ad) / sizeof(LongDouble);
    max( &ad[0], size );
}

```

## 10.10 Nimiavaruudet ja funktiomallit

Kuten mikä tahansa globaalin viittausalueen määrittely, myös funktiomallin määrittely voidaan sijoittaa nimiavaruuteen. (Katso kohdista 8.5 ja 8.6 nimiavaruuksien käsittely.) Sellaisen mallimäärittelyn merkitys on sama, kuin jos se olisi määritelty globaalille viittausalueelle, paitsi että mallin nimi on piilotettu nimiavaruuteen. Mallin nimi pitää tarkoittaa nimiavaruuden nimellä, kun mallia käytetään nimiavaruutensa ulkopuolella, tai sitten pitää käyttää using-esitellyä. Esimerkiksi:

```

// ---- primer.h ----
namespace cplusplus_primer {
    // mallin määrittely on piilotettu nimiavaruuteen
    template<class Type>
        Type min( Type* array, int size ) { /* ... */ }
}

// ---- user.C ----

```

```
#include <primer.h>
int ai[4] = { 12, 8, 73, 45 };

int main() {
    int size = sizeof(ai) / sizeof(ai[0]);

    // virhe: funktiota min() ei löydy
    min( &ai[0], size );

    using cplusplus_primer::min; // using-esittely
    // ok: viittaa funktioon min() nimiavaruudessa cplusplus_primer
    min( &ai[0], size );
}
```

Mitä tapahtuu, jos ohjelmamme käyttää mallia, joka on määritelty nimiavaruuteen, ja haluamme tehdä sille erikoistamisen? (Mallin eksplisiittiset erikoistamiset on esitelty kohdassa 10.6.) Haluamme esimerkiksi käyttää `cplusplus_primer`-nimiavaruuteen määriteltyä mallia `min()` niin, että se etsii pienimmän arvon taulukosta, joka muodostuu `SmallInt`-tyyppisistä olioista. Huomaamme kuitenkin, että `cplusplus_primer`-nimiavaruuden mallimäärittely ei aivan toimi. Mallimäärittelyn vertailu näyttää tältä:

```
if ( array[i] < min_val )
```

Tämä lause vertailee kahta `SmallInt`-tyyppistä luokkaoliota käyttäen pienempi kuin (`<`) -operaattoria. Tätä operaattoria ei voi käyttää kahteen luokkaolioon, ellei `SmallInt`-luokkaan ole määritelty ylikuormitettua `operator<()`-operaattoria. (Tulemme näkemään luvussa 15, kuinka ylikuormitettuja operaattoreita määritellään.) Olettakaamme, että haluamme määritellä erikoistamisen `min()`-funktiohallille niin, että se käyttää funktiota nimeltään `compareLess()` löytääkseen minimiarvon `SmallInt`-olioiden taulukosta. Seuraavassa on `compareLess()`-funktioomme esittely:

```
// vertailufunktio SmallInt-olioille
// palauttaa arvon true, jos parm1 on pienempi kuin parm2
bool compareLess( const SmallInt &parm1, const SmallInt &parm2 );
```

Miltä tämän funktion määrittely näyttäisi? Jotta tähän voitaisiin vastata, pitää katsoa `SmallInt`-luokkamme määrittelyä hieman tarkemmin. Voimme määritellä `SmallInt`-luokkaamme olioita, jotka voivat sisältää samoja arvoja kuin 8-bittinen `unsigned char`; tarkoittaa arvoja väliltä 0 – 255. Sen lisätoiminto on, että se “saa kiinni” ali- ja ylivuotovirheet. Sen lisäksi haluamme sen käyttäytyvän samaan tapaan kuin `unsigned char`. `SmallInt`-luokan määrittely näyttää tältä:

```
class SmallInt {
public:
    SmallInt( int ival ) : value( ival ) { }
    friend bool compareLess( const SmallInt &, const SmallInt & );
private:
    int value; // data member
};
```

Tässä luokan määrittelyssä on muutama asia, joita tulisi käsitellä. Ensiksi, luokassa on yksi yksityinen `value`-tietojäsen. Tämä on se, johon tallennetaan `SmallInt`-tyyppisen olion arvo. Luokka sisältää myös muodostajan:

```
// SmallInt-luokan muodostaja
SmallInt( int ival ) : value( ival ) { }
```

Tällä muodostajalla on yksi parametri, `ival`. Ainoa toimenpide, jonka se suorittaa, on luokan `value`-tietojäsenen alustaminen `ival`-parametrinsa avulla.

Nyt voimme vastata aikaisempaan kysymykseen. Kuinka `compareLess()`-funktioimme on määritelty? Funktio vertailee kahden `SmallInt`-parametrinsa `value`-tietojäseniä kuten seuraavassa:

```
// palauttaa arvon true, jos parm1 on pienempi kuin parm2
bool compareLess( const SmallInt &parm1, const SmallInt &parm2 ) {
    return parm1.value < parm2.value;
}
```

Huomaa kuitenkin, että `value` on `SmallInt`-luokan yksityinen tietojäsen. Kuinka tämä globaali funktio voi viitata yksityiseen tietojäseneseen rikkomatta `SmallInt`-luokan kapselointia ja saamatta aikaan käännöksenaikaista virhettä? Jos katsot `SmallInt`-luokan määrittelyä, huomaat, että luokan määrittely on esitellyt globaalin `compareLess()`-funktion ystävänsä (*friend*). Kun funktio on luokan ystävä, se voi viitata luokan yksityisiin jäseniin kuten `compareLess()`-funktioimme tekee. (Luokkien ystäviä katsotaan tarkemmin kohdassa 15.2.)

Olemme nyt valmiit määrittelemään `min()`-mallin erikoistamisen. Se käyttää `compareLess()`-funktioita seuraavasti:

```
// min():in erikoistaminen SmallInt-olioiden taulukoille
template<N> SmallInt min<SmallInt>( SmallInt* array, int size )
{
    SmallInt min_val = array[0];
    for ( int i = 1; i < size; ++i )
        // vertailussa käytetään compareLess()-funktioitamme
        if ( compareLess( array[i], min_val ) )
            min_val = array[i];

    print( "Minimum value found: " );
    print( min_val );

    return min_val;
}
```

Missä erikoistaminen tulisi esitellä? Mitä sanot tästä?:

```
// ---- primer.h ----
namespace cplusplus_primer {
    // mallin määrittely piilotettu nimiavaruuteen
    template<class Type>
        Type min( Type* array, int size ) { /* ... */ }
```

```

}
// ---- user.h ----
class SmallInt { /* ... */ };
void print( const SmallInt & );
bool compareLess( const SmallInt &, const SmallInt & );

// ---- user.C ----
#include <primer.h>
#include "user.h"

// virhe: ei ole erikoistaminen: cplusplus_primer::min()
template<> SmallInt min<SmallInt>( SmallInt* array, int size )
    { /* ... */ }
// ...

```

Valitettavasti tämä koodi ei aivan tee sitä. Funktiomallin eksplisiittisen erikoistamisen esittely pitää olla nimiavaruudessa, jossa geneerinen malli on määritelty. Sitten `min()`:in erikoistaminen pitää määrittellä `cplusplus_primer`-nimiavaruuteen. On olemassa kaksi tapaa päästä tähän ohjelmassamme.

Muista, että nimiavaruuden määrittelyt voivat olla epäyhtenäisiä. Voimme avata `cplusplus_primer`-nimiavaruuden määrittelyn uudelleen ja lisätä erikoistamisen määrittelyn kuten seuraavassa:

```

// ---- user.C ----
#include <primer.h>
#include "user.h"

namespace cplusplus_primer {
    // cplusplus_primer::min():in erikoistaminen
    template<> SmallInt min<SmallInt>( SmallInt* array, int size )
        { /* ... */ }
}
SmallInt asi[4];

int main() {
    // aseta asi:n elementit käyttäen set()-jäsenfunktiota

    using cplusplus_primer::min; // using-esittely
    int size = sizeof(asi) / sizeof(SmallInt);
    // min(SmallInt*,int):in instantiointi
    min( &asi[0], size );
}

```

Tai voimme määritellä erikoistamisen samalla tavalla kuin määrittelemme minkä tahansa nimiavaruuden jäsenen nimiavaruuden määrittelyn ulkopuolelle: tarkentamalla nimiavaruuden jäsenen nimi sitä ympäröivän nimiavaruuden nimellä.

```
// ---- user.C ----
#include <primer.h>
#include "user.h"

// cplusplus_primer::min():in erikoistaminen
// erikoistamisen nimi on tarkennettu
template< > SmallInt cplusplus_primer::
    min<SmallInt>( SmallInt* array, int size )
    { /* ... */ }
// ...
```

Tästä syystä, koska olemme mallimäärittelyjä sisältävän kirjaston käyttäjiä, jos haluamme laittaa malleille erikoistamisia kirjastoon, pitää varmistua siitä, että niiden määrittelyt on sijoitettu oikein nimiavaruuksiin, jotka sisältävät alkuperäiset mallimäärittelyt.

---

### Harjoitus 10.15

Sijoitamme nyt harjoituksen 10.14 <exercise.h>-otsikkotiedoston sisällön cplusplus\_primer-nimiavaruuteen. Kuinka muuttaisit main()-funktiota niin, että se voisi instanttioida funktiomallin max(), joka sijaitsee cplusplus\_primer-nimiavaruudessa?

---

### Harjoitus 10.16

Jos jälleen viittaamme harjoitukseen 10.14 ja oletamme, että <exercise.h>-otsikkotiedoston sisältö on sijoitettu cplusplus\_primer-nimiavaruuteen, haluamme erikoistaa funktiomallin max() taulukoille, jotka muodostuvat LongDouble-luokan olioista. Haluamme, että mallin erikoistaminen käyttää määriteltyä compareGreater()-funktiota kahden LongDouble-luokkatyyppin olion vertailuun kuten tässä:

```
// vertailufunktio LongDouble-olioille
// palauttaa arvon true, jos parm1 on suurempi kuin parm2
bool compareGreater( const LongDouble &parm1,
                    const LongDouble &parm2 );
```

LongDouble-luokkamme määrittely näyttää tältä:

```
class LongDouble {
public:
    LongDouble(double dval) : value(dval) { }
    void set(double dval) { value = dval; }
    friend bool compareGreater( const LongDouble &,
                              const LongDouble & );
private:
    double value;
};
```

Tee määrittely `compareGreater()`-funktioille ja `max()`:in erikoistamiselle, joka käyttää tätä funktiota. Kirjoita `main()`-funktio, joka asettaa `ad`-taulukon elementit ja kutsuu sitten `max()`:in erikoistamista saadakseen maksimiarvon `ad`-taulukosta; arvot, joilla `ad`-taulukon elementit alustetaan, tulisi saada lukemalla `cin`-vakiosyöttöä.

## 10.11 Esimerkki funktiomallista

Tässä kohdassa on esimerkki siitä, kuinka funktiomalleja voitaisiin määritellä ja käyttää. Esimerkissä määritellään funktiomalli `sort()`, jota käytetään taulukon elementtien lajitteluun. Itse taulukkoa edustaa `Array`-luokkamalli, joka esiteltiin kohdassa 2.5. Funktiomallia `sort()` voidaan siten käyttää minkä tahansa tyyppisen taulukon elementtien lajitteluun.

Näimme luvussa 6, että C++-vakiokirjastossa on säilötyyppi nimeltään vektori (*vector*), joka käyttäytyy melko samalla tavalla kuin kohdassa 2.5 määritelty `Array`-tyyppi. Luvussa 12 esitellään geneerisiä algoritmeja, joita voidaan käyttää luvussa 6 kuvattujen säilötyyppien käsittelyyn. Eräs näistä algoritmeista on nimeltään `sort()` ja sitä voidaan käyttää vektorin sisällön lajitteluun. Tässä kohdassa määrittelemme oman ”geneerisen `sort()`-algoritmin” `Array`-luokkamme käsittelyä varten. Tässä näkemämme versio on paljon yksinkertaisempi kuin se, joka on C++-vakiokirjastossa.

`sort()`-funktioniomallimme `Array`-luokkaa varten on määritelty seuraavasti:

```
#include "Array.h"

template <class elemType>
void sort( Array<elemType> &array, int low, int high ) {
    if ( low < high ) {
        int lo = low;
        int hi = high + 1;
        elemType elem = array[lo];

        for (;;) {
            while ( min( array[++lo], elem ) != elem && lo < high );
            while ( min( array[--hi], elem ) == elem && hi > low );

            if ( lo < hi )
                swap( array, lo, hi );
            else break;
        }

        swap( array, low, hi );
        sort( array, low, hi-1 );
        sort( array, hi+1, high );
    }
}
```

`sort()`-funktio käyttää kahta apufunktiota: `min()` ja `swap()`. Nämä molemmat funktiot pitää määritellä funktiomalleiksi, jotta niillä voitaisiin käsitellä kaikki argumenttityypit, joilla `sort()` tullaan instantioimaan. `min()` on määritelty funktiomalliksi niin, että voimme löytää taulukon kahden minkä tahansa tyyppisen elementin minimiarvon:

```
template <class Type>
    Type min( Type a, Type b ) {
        return a < b ? a : b;
    }
```

`swap()` on määritelty funktiomalliksi niin, että voimme vaihtaa keskenään taulukon kaksi minkä tahansa tyyppistä elementtiä:

```
#include "Array.h"

template <class elemType>
    void swap( Array<elemType> &array, int i, int j )
    {
        elemType tmp = array[ i ];
        array[ i ] = array[ j ];
        array[ j ] = tmp;
    }
```

Jotta voisimme varmistua, että `sort()`-funktiomallimme todella toimii, pitää taulukon sisältö näyttää lajittelun jälkeen. Koska `display()`-funktion pitää pystyä käsittelemään mikä tahansa `Array`-luokkamallista instantioitu taulukko, myös se pitää määritellä funktiomalliksi:

```
#include <iostream>

template <class elemType>
    void display( Array<elemType> &array )
    { // tulostusmuoto: < 0 1 2 3 4 5 >

        cout << "< ";
        for ( int ix = 0; ix < array.size(); ++ix )
            cout << array[ix] << " ";
        cout << ">\n";
    }
```

Tässä esimerkissä käytämme mukaan ottavaa käännösmuotoa ja sijoitamme kaikki funktioimallimme `Array.h`-otsikkotiedostoon `Array`-luokkamallimme määrittelyn perään.

Seuraava vaihe on kirjoittaa funktio, jolla kokeillaan näitä funktioimalleja. `sort()`-funktioille välitetään vuorollaan `double`-, `int`- ja merkkijonotaulukko. Ohjelma on tässä:

```
#include <iostream>
#include <string>
#include "Array.h"

double da[10] = {
    26.7, 5.7, 37.7, 1.7, 61.7, 11.7, 59.7,
    15.7, 48.7, 19.7 };

int ia[16] = {
    503, 87, 512, 61, 908, 170, 897, 275, 653,
    426, 154, 509, 612, 677, 765, 703 };

string sa[11] = {
    "a", "heavy", "snow", "was", "falling", "when",
    "they", "left", "the", "police", "station" };

int main() {

    // kutsu muodostajaa alustamaan arrd
    Array<double> arrd( da, sizeof(da)/sizeof(da[0]) );

    // kutsu muodostajaa alustamaan arri
    Array<int> arri( ia, sizeof(ia)/sizeof(ia[0]) );

    // kutsu muodostajaa alustamaan arrs
    Array<string> arrs( sa, sizeof(sa)/sizeof(sa[0]) );

    cout << "sort array of doubles (size == "
        << arrd.size() << ")" << endl;
    sort(arrd);
    display(arrd);

    cout << "\nsort array of ints (size == "
        << arri.size() << ")" << endl;
    sort(arri);
    display(arri);

    cout << "\nsort array of strings (size == "
        << arrs.size() << ")" << endl;
    sort(arrs);
    display(arrs);

    return 0;
}
```



Kun ohjelma käännetään ja suoritetaan, se generoi seuraavan tulostuksen (taulukon tulos-tus on katkaistu käsin, jotta se sopisi kirjan sivulle):

```
sort array of doubles (size == 10)
< 1.7 5.7 11.7 14.9 15.7 19.7 26.7
 37.7 48.7 59.7 61.7 >
```

```
sort array of ints (size == 16)
< 61 87 154 170 275 426 503 509 512
 612 653 677 703 765 897 908 >
```

```
sort array of strings (size == 11)
< "a" "falling" "heavy" "left" "police" "snow"
  "station" "the" "they" "was" "when" >
```

C++-vakiokirjastossa määriteltyjen geneeristen algoritmien joukosta (ja myös luvusta 12) löydät myös `min()`- ja `swap()`-funktiot. Luvussa 12 otamme selvää, kuinka niitä voidaan käyttää ohjelmissamme.

