# Deduzione automatica dei tipi

# **Template type deduction**

La template type deduction (deduzione dei tipi per i parametri template) è il processo messo in atto dal compilatore per semplificare l'istanziazione (implicita o esplicita) e la specializzazione (esplicita) dei template di funzione. Questa forma di deduzione è utile per il programmatore in quanto consente di evitare la scrittura (noiosa, ripetitiva e soggetta a sviste) della lista degli argomenti da associare ai parametri del template di funzione.

Il processo di deduzione è intuitivo e comodo da usare, ma in alcuni casi può riservare sorprese. Per semplificare al massimo, supponiamo di avere la seguente dichiarazione di funzione templatica:

```
template
void f(PT param);
```

nella quale TT è il nome del parametro del template di funzione, mentre PT indica una espressione sintattica che denota il tipo del parametro param della funzione. Il caso che ci interessa, naturalmente, è quello in cui PT nomina il parametro templatico TT.

Il compilatore, di fronte alla chiamata di funzione f (expr), usa il tipo di expr (te) per dedurre:

- un tipo specifico tt per TT
- un tipo specifico pt per PT

causando l'istanziazione del template di funzione e ottenendo la funzione

// è una universal reference

 $f(i); \ // \ te = int\&, \ deduco \ pt = int\&, \ tt = int\& \\ f(ci); \ // \ te = const \ int\&, \ deduco \ pt = const \ int\&, \ tt = const \ int\&$ 

```
void f(pt param);
    Nota: i tipi dedotti tt e pt sono correlati, ma spesso non sono identici.

Il processo di deduzione distingue tre casi:

1. PT è sintatticamente uguale a TT&& (cioè, PT è una "universal reference", secondo la terminologia di Meyers).
2. PT è un tipo puntatore o riferimento (ma NON una universal reference).
3. PT non è né un puntatore né un riferimento.
```

Torna all'indice

Esempio 1.2 (lvalue):

A&TT

## TT&& (universal reference)

Si ha una <mark>universal reference</mark> quando abbiamo l'applicazione di && al nome di un parametro typename del mio template di funzione, senza nessun altro modificatore. Per esempio, se TT è il parametro typename:

Esempio 2.1:

#### PT puntatore o riferimento

 $\grave{E}$  diverso da TT&&. Fondamentalmente, si effettua un pattern matching tra il tipo te e PT, ottenendo i tipi tt e pt di conseguenza:

```
template
  void f(TT* param);
 f(\&i); \ // \ te = int^*, \ deduco \ pt = int^*, \ tt = int \\ f(\&ci); \ // \ te = const \ int^*, \ deduco \ pt = const \ int^*, \ tt = int 
  Esempio 2.2:
  template
  void f(const TT* param);
f(&i); // te = int*, deduco pt = const int*, tt = int f(&ci); // te = const int*, deduco pt = const int*, tt = int
  Il caso dei riferimenti è analogo:
Esempio 2.3:
  template
void f(TT& param);
 f(i); \hspace{0.2cm} // \hspace{0.1cm} t = \hspace{0.1cm} int\&, \hspace{0.1cm} deduco \hspace{0.1cm} pt = \hspace{0.1cm} int\&, \hspace{0.1cm} tt = \hspace{0.1cm} int \&, \hspace{0.1cm} tt = \hspace{0.1cm} const \hspace{0.1cm} int\&, \hspace{0.1cm} tt = \hspace{0.1cm} const \hspace{0.1cm} int \&, \hspace{0.1cm} tt = \hspace{0.1cm} const \hspace{0.
  Esempio 2.4:
  template
void f(const TT& param);
 f(i); \hspace{0.2in} // \hspace{0.1in} te \hspace{0.1in} = \hspace{0.1in} int \&, \hspace{0.1in} deduco \hspace{0.1in} pt \hspace{0.1in} = \hspace{0.1in} const \hspace{0.1in} int \&, \hspace{0.1in} tt \hspace{0.1in} = \hspace{0.1in} int \hspace{0.1in} \&, \hspace{0.1in} tt \hspace{0.1in} = \hspace{0.1in} (tt)\hspace{0.1in} \&, \hspace{0.1in} tt \hspace{0.1in} \&, \hspace{0.1in} \&, \hspace{0.1in} tt \hspace{0.1in} \&, \hspace{0.1in} \{0.1in} \hspace{0.1in} \&, \hspace{0.1in} \{0.1in} \hspace{0.1in} \&, \hspace{0.1in} \{0.1in} \hspace{0.1in} \&, \hspace{0.1in} \{0.1in} \hspace{0.1in} \&, \hspace{0.1in} \hspace{0.1in} \{0.1in} \hspace{0.1in} \{0.1in} \hspace{0.1in} \{0.1in} \hspace{0.1in} \{0.1in} \hspace{0.1in} \{0.1in} \hspace{0.1
```

# PT né puntatore né riferimento

Torna all'indice

template
void f(TT param);

```
riferimenti e qualificazioni const (a livello esterno, quelli a destra di *) dell'argomento NON si
propagano al parametro.

Esempio 3.1:

f(i);  // te = int&, deduco pt = int, tt = int
f(ci);  // te = const int&, deduco pt = int, tt = int
Si noti comunque che eventuali qualificazioni const a livello interno vengono preservate:

Esempio 3.2:

const char* const p = "Hello";
f(p); // te = const char* const&, deduco pt = const char*, tt = const char*
```

Siccome abbiamo un passaggio per valore, argomento e parametro sono due oggetti distinti: eventuali

## Auto type deduction

Torna all'indice

A partire dallo standard \$C\$++11, nel linguaggio è stata introdotta la possibilità di definire le variabili usando la parola chiave auto, senza specificarne esplicitamente il tipo, lasciando al compilatore il compito di dedurlo a partire dall'espressione usata per inizializzare la variabile.

```
Esempio:
```

La auto type deduction segue (in larga misura) le stesse regole elencate sopra per la template type deduction.

In pratica, quando si osserva una definizione di variabile come

```
auto& ri = ci;
```

- 1. la parola chiave auto svolge il ruolo del parametro template TT;
- 2. la sintassi auto& corrisponde a PT;
- 3. l'inizializzatore ci (di tipo const int&) corrisponde all'espressione expr.

L'esempio qui mostrato corrisponde quindi al caso 2 della deduzione di parametri template (PT è un riferimento a lvalue, non universal). Per auto si deduce il tipo const inte quindi per ri si deduce il tipo const inte (si veda il secondo caso dell'Esempio 2.3).

La forma sintattica auto&& indica una universal reference, che potrebbe dedurre sia un rvalue o un lvalue reference a seconda del tipo dell'inizializzatore.

La auto template deduction differisce però dalla template type deduction quando l'inizializzatore è indicato mediante la sintassi che prevede le parentesi graffe, come nell'esempio:

auto i = { 1 };

In questo caso speciale, che non approfondiremo, l'argomento si considera di tipo std::initializer\_list<T>.

Alcune linee guida di programmazione suggeriscono di usare auto quasi sempre per inizializzare le variabili; nell'acronimo AAA (Almost Always Auto), la prima A (Almost) indica appunto la presenza di eccezioni alla linea guida (quelle viste sopra per gli inizializzatori con parentesi graffe).

Torna all'indice