

## Progettazione ricorsiva co-variante

Per programmare sia ricorsivamente, sia iterativamente, occorre avere ben chiaro il risultato che vogliamo ottenere dall'algoritmo.

Come guida sviluppiamo due casi concreti di progettazione di algoritmi ricorsivi co-varianti per *evidenziare lo schema che li accomuna* ed i cui principi sono applicabili tutte le volte che occorre progettare un algoritmo, sia esso ricorsivo co-variante, sia esso iterativo.

### Sottrazione

Supponiamo di voler calcolare la differenza tra due numeri naturali  $x$  e  $y$ , tali che  $y \leq x$ . Lo scopo è scrivere un algoritmo `meno(x,y)` che restituisce un numero che corrisponde alla differenza tra i valori  $x$  e  $y$ . Quindi, la proprietà, o predicato, che vogliamo soddisfare è `meno(x,y) == x - y`.

Leggiamo il significato di tale predicato:

1. l'algoritmo `meno(x,y)` deve produrre un valore che chiamiamo  $a$  e che dipenderà da  $x$  e  $y$ ;
2.  $x-y$  è un altro valore, che chiamiamo  $b$ , anch'esso dipendente da  $x$  e  $y$ ;
3. richiediamo che `meno(x,y)` funzioni in modo  $a$  e  $b$  siano uguali, cioè che  $a=b$ ; siccome  $a$  è il valore di `meno(x,y)` e  $b$  quello di  $x - y$ , stiamo appunto richiedendo che il predicato `meno(x,y) == x - y` sia vero.

Per progettare l'algoritmo `meno(x,y)` è utile porsi alcune domande.

**1ma domanda (e risposta)** *Con quali valori di  $x$  e  $y$  è ovvio (immediato, non costa alcuno sforzo) calcolare il valore  $x-y$ ?*

Per rispondere, basta osservare che, se  $y$  è il valore 0, il valore della differenza tra un qualsiasi  $x$  e 0 è  $x$ . Quindi `meno(x,0)` non deve far altro se non restituire  $x$ ; la definizione di `meno(x, 0)` diventa:

`meno(x, 0) = x`

che si legge: “quando il secondo argomento dell'algoritmo di nome `meno` vale 0, il risultato è il primo argomento”.

**2da domanda (e risposta)** Poniamoci ora l'obiettivo di stabilire come si deve comportare l'algoritmo `meno(x,y)` quando, per un dato valore  $x$ , il valore di  $y$  è maggiore di 0.

La domanda fondamentale per arrivare alla sua definizione è:

*Quale algoritmo risolve un problema appena più semplice di quello risolto da `meno(x,y)` di cui sto cercando la definizione?*

Per rispondere, ragioniamo *induttivamente*:

1. Ipotizziamo di saper definire il comportamento dell'algoritmo `meno(x, y-1)`, cioè dell'algoritmo che risolve la sottrazione tra `x` ed un valore appena più piccolo di `y`, cioè di `y-1`;
2. Se `meno(x, y-1)` si comporta secondo le attese, *per ipotesi induttiva* esso soddisfa la relazione `meno(x, y-1) == x-(y-1) == x-y+1`;
3. Se riscrivo l'equazione `meno(x, y-1) == x-y+1`, togliendo una unità sia all'espressione sulla sinistra di `==`, sia all'espressione sulla destra, ottengo:

$$\text{meno}(x, y-1)-1 == x-y+1-1 == x-y$$

Leggiamo l'espressione `meno(x, y-1)-1 == x-y` appena scritta:

“Il valore `x-y` è ottenuto togliendo una unità dal valore fornito dall'algoritmo `meno(x, y-1)`”.

Ma `x-y` è il valore che vogliamo ottenere proprio dall'algoritmo `meno(x, y)` di cui stiamo cercando la definizione. Quindi, possiamo definire `meno(x, y)` sfruttando l'osservazione appena fatta:

$$\text{meno}(x, y) == \text{meno}(x, y-1) - 1$$

**Conclusione** Per ogni `x` ed `y` numeri naturali in cui `y <= x`, l'algoritmo cercato è definito per casi come segue:

```
meno(x, 0) = x           // caso base
meno(x, y) = meno(x, y-1) - 1 // caso induttivo
```

Vedremo che per il **Principio di Induzione**, la definizione assicura che `meno(x, y)` produce un risultato corretto, cioè `meno(x, y) == x - y`, per ogni numero naturale `x` e `y`, a patto che `y <= x`.

Definizioni alternative ed *equivalenti* a quella per casi appena data, ma più vicine al codice del linguaggio di programmazione di riferimento, sono:

```
// versione che comincia col caso base
meno(x, y) {
  if (y == 0) { // caso base
    risultato = x
    return risultato
  } else { // caso induttivo
    risultatoInduttivo = meno(x, y - 1)
    risultato = risultatoInduttivo - 1
    return risultato
  }
}

// versione che comincia col caso induttivo
meno(x, y) {
  if (y > 0) { // caso induttivo
    risultatoInduttivo = meno(x, y - 1)
```

```

        risultato = risultatoInduttivo - 1
        return risultato
    } else { // caso base
        risultato = x
        return risultato
    }
}

```

## Esperimento

Una volta sintetizzato l'algoritmo `meno(x,y)`, verifichiamo “sperimentalmente” il funzionamento del ragionamento induttivo, ad esempio, applicandolo passo passo al calcolo del valore `meno(x, 2)`, per un qualsiasi valore di  $x \geq y$ :

1. Dovendo calcolare `meno(x,2)`, mi chiedo quale sia un problema appena più semplice da risolvere. Secondo quanto descritto in precedenza, il problema `meno(x,1)` è più semplice: il valore 1 è più prossimo a 0 di quanto non lo sia 2.
2. Quanto vale `meno(x,1)`? Per rispondere, mi chiedo quale sia un problema più semplice da risolvere. Sicuramente `meno(x,0)` è più semplice di `meno(x,1)` perché conosco il risultato di `meno(x,0)`, che è banalmente  $x$ .
3. Ora che ho ottenuto `meno(x,0) == x` posso ricavare:

`meno(x,1) == meno(x,0) - 1 == x - 1`

4. Ora che ho ottenuto `meno(x,1) == x - 1` posso ricavare:

`meno(x,2) == meno(x,1) - 1 == (x - 1) - 1 == x - 2`

che è il risultato cercato.

## Perché la parola “co-variante”?

La definizione:

```

meno(x,0) = x                // caso base
meno(x,y) = meno(x,y-1) - 1 // caso induttivo

```

è **co-variante** perché il valore dell'argomento  $y$  che *individua il caso da applicare*, cioè la *variabile induttiva che guida lo svilupparsi della ricorsione*, diminuisce col diminuire della “difficoltà” (dimensione) del problema da risolvere.

Nel nostro caso, `meno(x,y-1)` è più semplice da risolvere di quanto è `meno(x,y)` perché `meno(x,y-1)` è più vicino al caso base `meno(x,0)`.

## Moltiplicazione

Supponiamo di voler calcolare il prodotto tra due numeri naturali  $x$  e  $y$ . Lo scopo è scrivere un algoritmo `molt(x,y)` che restituisce un numero che corrisponde

al prodotto tra i valori  $x$  e  $y$ . Quindi, la proprietà che vogliamo soddisfare è  $\text{molt}(x,y) == x * y$ .

Leggiamo il significato di tale predicato:

1. l'algoritmo  $\text{molt}(x,y)$  deve produrre un valore, che chiamiamo  $a$  e che dipenderà, ovviamente da  $x$  e  $y$ ;
2.  $x*y$  è un altro valore, che chiamiamo  $b$ , anch'esso dipendente da  $x$  e  $y$ ;
3. richiediamo che  $\text{mol}(x,y)$  funzioni in modo che i valori  $a$  e  $b$  siano uguali, cioè che  $a=b$ ; siccome  $a$  è il valore di  $\text{molt}(x,y)$  e  $b$  quello di  $x * y$ , stiamo appunto richiedendo che il predicato  $\text{molt}(x,y) == x * y$  sia vero.

Per progettare l'algoritmo  $\text{molt}(x,y)$  è utile porsi alcune domande.

**1ma domanda (e risposta)** *Con quali valori di  $x$  e  $y$ , è ovvio (immediato, non costa alcuno sforzo) calcolare il valore  $x*y$ ?*

Per rispondere, basta osservare che, se  $y$  è il valore 0, il valore del prodotto tra un qualsiasi  $x$  e 0 è ovviamente 0. Quindi  $\text{molt}(x,0)$  non deve far altro se non restituire 0; la definizione di  $\text{molt}(x, 0)$  diventa:

$\text{molt}(x, 0) = 0$

che si legge come: “quando il secondo argomento dell'algoritmo di nome  $\text{molt}$  vale 0, il risultato è necessariamente 0”.

**2da domanda (e risposta)** Poniamoci ora l'obiettivo di stabilire come si deve comportare l'algoritmo  $\text{molt}(x,y)$  quando, per un dato valore  $x$ , il valore di  $y$  è maggiore di 0.

La domanda fondamentale per arrivare alla sua definizione è:

*Quale algoritmo risolve un problema appena più semplice di quello risolto dall'algoritmo  $\text{molt}(x,y)$  di cui sto cercando la definizione?*

Per rispondere, ragioniamo *induttivamente*:

1. Ipotizziamo di saper definire il comportamento dell'algoritmo  $\text{molt}(x,y-1)$ , cioè dell'algoritmo che risolve la moltiplicazione tra  $x$  ed un valore appena più piccolo di  $y$ , cioè di  $y-1$ ;
2. Se  $\text{molt}(x,y-1)$  si comporta secondo le attese, *per ipotesi induttiva* esso soddisfa la relazione  $\text{molt}(x,y-1) == x*(y-1) == x*y-x$ ;
3. Se riscrivo l'equazione  $\text{molt}(x,y-1) == x*y-x$ , sommando  $x$  sia all'espressione sulla sinistra di  $==$ , sia all'espressione sulla destra, ottengo:

$\text{molt}(x,y-1)+x == x*y-x+x == x*y$

Leggiamo l'espressione  $\text{molt}(x,y-1)+x == x*y$  appena scritta:

“il valore  $x*y$  è ottenuto sommando  $x$  al valore fornito dall'algoritmo  $\text{molt}(x,y-1)$ ”.

Ma  $x*y$  è il valore che vogliamo ottenere proprio dall'algoritmo `molt(x,y)` di cui stiamo cercando la definizione. Quindi, possiamo definire `molt(x,y)` sfruttando l'osservazione appena fatta:

```
molt(x,y) == molt(x,y-1) + x
```

**Conclusione** Per ogni  $x$  ed  $y$  numeri naturali, l'algoritmo cercato è definito per casi come segue:

```
molt(x,0) = 0 // caso base
molt(x,y) = molt(x,y-1) + x // caso induttivo
```

Vedremo che per il **Principio di Induzione**, la definizione assicura che `molt(x,y)` produce un risultato corretto, cioè `molt(x,y) == x * y`, per ogni numero naturale  $x$  e  $y$ .

Definizioni alternative ed *equivalenti* a quella per casi appena data, ma più vicine al codice del linguaggio di programmazione di riferimento sono:

```
// versione che comincia col caso base
molt(x, y) {
    if (y == 0) { // caso base
        risultato = 0
        return risultato
    } else { // caso induttivo
        risultatoInduttivo = molt(x, y - 1)
        risultato = risultatoInduttivo + x
        return risultato
    }
}

// versione che comincia col caso induttivo
molt(x, y) {
    if (y > 0) { // caso induttivo
        risultatoInduttivo = molt(x, y - 1)
        risultato = risultatoInduttivo + x
        return risultato
    } else { // caso base
        risultato = 0
        return risultato
    }
}
```

### Esperimento

Una volta sintetizzato l'algoritmo `molt(x,y)`, verifichiamo “sperimentalmente” il funzionamento del ragionamento induttivo, ad esempio, applicandolo passo passo al calcolo del valore `molt(x, 2)`, per un qualsiasi valore di  $x$ :

1. Dovendo calcolare `molt(x,2)`, mi chiedo quale sia un problema appena più semplice di esso da risolvere. Secondo quanto descritto in precedenza, il problema `molt(x,1)` è più semplice: il valore 1 è più prossimo a 0 di quanto non lo sia 2;
2. Ma quanto vale `molt(x,1)`? Per rispondere, mi chiedo quale sia un problema più semplice da risolvere. Sicuramente `molt(x,0)` è più semplice di `molt(x,1)` perché conosco il risultato di `molt(x,0)`, che è banalmente 0.
3. Ora che ho ottenuto `molt(x,0) == 0`, posso ricavare:
 

```
molt(x,1) == molt(x,0) + x == 0 + x
```
4. Ora che ho ottenuto `molt(x,1) == 0 + x`, posso ricavare:
 

```
molt(x,2) == molt(x,1) + x == (0 + x) + x == x + x
```

 che è il risultato cercato.

### Perché la parola “co-variante”?

La definizione:

```
molt(x,0) = x           // caso base
molt(x,y) = molt(x,y-1) + x // caso induttivo
```

è **co-variante** perché il valore dell'argomento `y` che *individua il caso da applicare*, cioè *la variabile induttiva che guida lo svilupparsi della ricorsione*, diminuisce col diminuire della “difficoltà” (dimensione) del problema da risolvere.

Nel nostro caso, `molt(x,y-1)` è più semplice da risolvere di quanto sia `molt(x,y)` perché `molt(x,y-1)` è più vicino al caso base `molt(x,0)`.