

Linguaggi di Programmazione 2022-2023

Lisp e programmazione funzionale III

Marco Antoniotti
Gabriella Pasi
Fabio Sartori

Indice

- Operatore **QUOTE**
- Espressioni autovalutanti
- Tipi di dati (Common) Lisp
 - Equivalenza dati e programmi
- Valutazione di funzioni ricorsive
 - Esempi
 - Ricorsione su liste: *coda*, *testa*, *testa-coda*

Dati simbolici e operazione **quote**

- Tutti gli esempi che abbiamo visto finora hanno utilizzato dei numeri (soprattutto interi) o stringhe
- Il LISP ci permette anche di manipolare dati **simbolici**, ovvero ci permette di costruire delle liste come

```
(a b c d e f g h i)  
((gino 10) (ugo 10) (maria 2) (ettore 20))
```

od anche (*se ancora non l'avete notato*)

```
(+ quaranta 2)  
(defun media (x y) (/ (+ x y) 2.0))
```

Dati simbolici e operazione **quote**

- Come possiamo costruire una lista che contiene i due simboli **A** e **B**?

```
prompt> (list A B)
```

Errore! A non ha un valore associato.

- Date le regole di valutazione degli argomenti dell'espressione `(list A B)`, il sistema LISP cerca di trovare il valore associato all'identificatore **A** (nell'ambiente globale), non lo trova e segnala un errore
- Abbiamo bisogno di un operatore che dica al LISP di non procedere alla valutazione di una (sotto)espressione
- L'operatore in questione è **quote**

Dati simbolici e operazione **quote**

- **quote** è un altro operatore speciale (come **cond**, **if** etc.) la cui sintassi è

(**quote** <e>)

- L'espressione <e> non viene valutata e viene ritornata letteralmente
- **Esempi**

```
prompt> (quote 42)  
42
```

```
prompt> (quote A)  
A
```

```
prompt> (quote (1 B 3))  
(1 B 3)
```

```
prompt> (quote (1 2 (3 4) (5 6 "foo")))  
(1 2 (3 4) (5 6 "foo"))
```

Dati simbolici e operazione **quote**

- **quote** è talmente importante che il LISP fornisce una comoda abbreviazione che utilizza un singolo carattere

' <e> equivale a (**quote** <e>)

- Esempi

```
prompt> '42 ; Notate che il quote è ridondante.  
42
```

```
prompt> 'A  
A
```

```
prompt> '(1 B 3)  
(1 B 3)
```

```
prompt> '(1 2 (3 4) (5 6 "foo"))  
(1 2 (3 4) (5 6 "foo"))
```

Dati simbolici e operazione **quote**

- L'operatore **quote** non sembra agire su numeri e stringhe
- Ciò accade perchè numeri e stringhe sono **autovalutanti**, ovvero essi *sono espressioni il cui valore ha la stessa rappresentazione tipografica dell'espressione tipografica che li denota*
- I simboli (o identificatori) denotano invece I valori che sono loro associati (ad esempio tramite **defparameter**)
- Le liste, se non quotate, rappresentano invece delle espressioni da valutare, ergo la necessità di avere l'operatore di **quote**
- **Esempi**

```
prompt> 42  
42
```

```
prompt> '42  
42
```

```
prompt> '"io sono una stringa"  
"io sono una stringa"
```

```
prompt> "io sono una stringa"  
"io sono una stringa"
```

Dati simbolici e operazione **quote**

- Tutto ciò ha diverse importanti conseguenze
- **Esempi**

```
prompt> (list 'A 'B)  
(A B)
```

```
prompt> ' (A B)  
(A B)
```

```
prompt> ' (defun media (x y) (/ (+ x y) 2.0))  
(DEFUN MEDIA (X Y) (/ (+ X Y) 2.0))
```

```
prompt> (defun media (x y) (/ (+ x y) 2.0))  
MEDIA
```

```
prompt> (defparameter m  
          ' (defun media (x y) (/ (+ x y) 2.0))  
M
```

```
prompt> (third m) ; (car (cdr (cdr m)))  
(X Y)
```


Dati simbolici e operazione **quote**

Conseguenza numero 1

Il programma Hello World!, in LISP è cortissimo

```
prompt> "Hello world!"  
"Hello world!"
```

Conseguenza numero 2 !!!!!

In LISP *i programmi ed i dati sono esattamente la stessa cosa!*

Simboli, numeri, liste e “atomi”

- In LISP abbiamo una ripartizione degli oggetti principali in due categorie: *atomi* e *cons-cells*
- In prima battuta gli atomi sono simboli e numeri (ma non solo; ad esempio le stringhe)
- I non-atomi sono le *cons-cells* (quindi le liste)
- Esiste un predicato che controlla se il suo argomento è un atomo o meno: `atom`

```
prompt> (atom 3)  
T
```

```
prompt> (atom 'un-simbolo)  
T
```

```
prompt> (atom "una stringa")  
T
```

```
prompt> (atom (cons -42 42))  
NIL
```

```
prompt> (atom (list 1 2 3))  
NIL
```

Simboli e liste (e altri elementi), ovvero le Symbolic Expressions

- Dunque in Lisp abbiamo
 - Numeri
 - Simboli
 - Stringhe (notare la differenza)
 - Cons-cells
 - quindi liste
 - Altri oggetti di base
- Le cons-cell (che abbiamo visto) più numeri, simboli e stringhe (ma non solo) costituiscono le

Symbolic Expressions

dette anche

Sexp's

Valutazione di espressioni e funzioni ricorsive: dettagli e funzione **eval**

- Dato che programmi e sexp's in Lisp sono equivalenti, possiamo dare le seguenti regole di valutazione (ed implementarle nella funzione **eval**!)
- Data una sexp
 - **Se è un atomo** (ovvero, se non è una cons-cell)
 - Se è un numero ritorna il suo valore
 - Se è una stringa ritornala così com'è
 - Se è un simbolo
 - Estrai il suo valore dall'*ambiente corrente* e ritornalo
 - Se non esiste un valore associato allora segnala un errore
 - **Se è una cons-cell** ($\circ A_1 A_2 \dots A_n$) allora si procede nel seguente modo
 - Se \circ è un operatore speciale, allora la lista $(\circ A_1 A_2 \dots A_n)$ viene valutata in modo speciale
 - Se \circ è un simbolo che denota una funzione nell'ambiente corrente, allora questa funzione viene applicata (**apply**) alla lista $(VA_1 VA_2 \dots VA_n)$ che raccoglie i valori delle valutazioni delle espressioni A_1, A_2, \dots, A_n .
 - Se \circ è una Lambda Expression la si applica alla lista che $(VA_1 VA_2 \dots VA_n)$ che raccoglie i valori delle valutazioni delle espressioni A_1, A_2, \dots, A_n
 - Altrimenti si segnala un errore

Valutazione di funzioni ricorsive: esempi

- Fattoriale

```
(defun fatt (n)
  (if (zerop n) 1 (* n (fatt (- n 1)))))
```

- Al prompt:

```
prompt> (fatt 3)
n diventa associato a 3 ("bound to" 3):
```

```
(eval `(fatt 3))
→ (eval `(if (zerop 3) 1 (* 3 (fatt (- 3 1)))))
  ... → (eval `(* 3 (fatt 2)))
        ... → (eval `(*3 (* 2 (fatt 1))))
        ... → (* 3 (* 2 (* 1 (fatt 0))))
  ... → (* 3 (* 2 (* 1 1)))
... → ... 6
```

- **eval** applica la funzione al suo argomento, definendo i legami di N “in cascata” e costruendo una espressione che alla fine verra’ valutata, a partire dalla sotto-espressione piu’ annidata

Valutazione di funzioni ricorsive: esempi con liste

- La struttura ricorsiva delle liste si presta molto bene alla programmazione ricorsiva
- **Metodo:**
 - scrivere il valore della funzione nel caso banale (usualmente la lista vuota)
 - ridursi ricorsivamente al caso base operando su un argomento ridotto

Valutazione di funzioni ricorsive: esempi con liste

- Specificare la funzione
 - sommatoria degli elementi di una lista (si assume che gli atomi siano numeri interi)
 - $\text{Sum: List} \rightarrow \text{Integer}$
- Specificare la soluzione in modo ricorsivo
 - se la lista è vuota: $\text{Lista} = () \Rightarrow 0$
 - altrimenti: $\text{Lista} = L \Rightarrow \text{first}(L) + \text{sum}(\text{rest}(L))$
- Implementazione

```
(defun sum (l)
  (if (null l)
      0
      (+ (first l) (sum (rest l)))))
```

Valutazione di funzioni ricorsive: esempi con liste

- Esempio: lunghezza di una lista (al primo livello)

| | |
|----------------------------------|-----------------|
| <code>(lung '(a b c))</code> | \Rightarrow 3 |
| <code>(lung '(((a) b) c))</code> | \Rightarrow 2 |
| <code>(lung nil)</code> | \Rightarrow 0 |

- Se la lista è vuota allora la lunghezza è 0, altrimenti è 1 + la lunghezza del resto della lista

```
(defun lung (l)
  (if (null l)
      0
      (+ 1 (lung (rest l))))))
```


Valutazione di funzioni ricorsive: esempi con liste

- **last**: funzione che ritorna l'ultimo elemento di una lista (la funzione **last** è predefinita in Common Lisp, ma con una semantica leggermente diversa)

```
(defun last-l (l)
  (cond ((null l) nil)
        ((atom l) ; Notare questo caso.
         (error "L'argomento non e` una lista"))
        ((null (rest l)) (first l))
        (t (last-l (rest l)))))
```

Valutazione di funzioni ricorsive: ricorsioni semplici e doppie

- **Ricorsione semplice** (“ricorsione `cdr`”): la ricorsione e’ sempre definita sul resto di una lista
- Non è sempre sufficiente.
- **Esempio:** contare gli atomi di una sexp

```
(count-atoms ' ((a b c) 1 (xyz d))) → 6
```

Valutazione di funzioni ricorsive:

count-atoms

- **Base:**
 $() \rightarrow 0$,
 $\text{atomo} \rightarrow 1$
due casi, perché *in questo caso* sexp può essere sia lista sia atomo
- **Ipotesi Ricorsiva:**
 $(\text{count-atoms}(\text{rest } L)) \rightarrow \text{numero atomi di rest di } L$
- **Passo:**
se $(\text{first } L)$ è un atomo \rightarrow
 $(+ 1 (\text{count-atoms}(\text{rest } L)))$
 altrimenti...????

Valutazione di funzioni ricorsive:

conta-atomi

- Ricorsione “`car-cdr`” (“doppia”): ricorsione anche sul `car` (`first`) di una lista
- (`first L`) e (`rest L`) sono sottostrutture di `L`: possiamo usare l’Ipotesi Ricorsiva:
 - (`count-atoms(first L)`) e (`count-atoms(rest L)`) contano correttamente i loro atomi
 - Passo:

```
(+ (count-atoms(first L)) (count-atoms(rest L)))
```

Valutazione di funzioni ricorsive:

count-atoms

- **Composizione:** ricorsione anche sul `car (first)` di una lista

```
(defun count-atoms (x) ; 'x' e` una sexp.  
  (cond ((null x) 0)  
        ((atom x) 1)  
        (T (+ (count-atoms (first x))  
              (count-atoms (rest x))))))
```

Ancora valutazione di funzioni ricorsive: **profondità**

- Profondità massima di annidamento di una Sexp (n. max parentesi “sospese”):
 - $\text{atomo} \rightarrow 0, () \rightarrow 1, (\text{a } (\text{b } ((\text{c})) (\text{d}))) \rightarrow 4$
- 1. **Base**: ovvia (caso banale atomo o lista vuota)
- 2. **Ip. Ric**: `(prof (first x))`, `(prof (rest x))`
- 3. **Passo**:
 - `prof di x e' max fra`
 `(prof (first x)) + 1`
 e
 `(prof (rest x))`

Valutazione di funzioni ricorsive: profondità

- Composizione

```
(defun prof (x)
  (cond ((null x) 1)
        ((atom x) 0)
        (t (max (+ 1 (prof (first x)))
                  (prof (rest x))))))
```

- La funzione **max** è predefinita in (Common) Lisp

Valutazione di funzioni ricorsive:

`flatten`

- Appiattare una lista: `flatten`

`(flatten '(((a (b (c d)) e) f))` → `(a b c d e f)`

`(flatten 'a)` → `(a)` ; **Perche`?**

- **Base:**
 - lista vuota, non cambia
 - Atomo → `(list Atomo)`

- **Ip. Ric.:**

`(flatten (first x)), (flatten (rest x))`

- **Passo:**

`append di (flatten (first x))`
`con (flatten (rest x))`

Valutazione di funzioni ricorsive:

`flatten`

- Appiattare una lista: `flatten`

```
(defun flatten (x)                                ; x e` s-espressione
  (cond ((null x) x)                                ; NB: (atom nil) = T
        ((atom x) (list x))                         ; serve per usare
        (T (append (flatten (first x))              ; append
                     (flatten (rest x))))))
```

Valutazione di funzioni ricorsive:

mirror

- Immagine speculare di una sexp

`(mirror `(a (b (c d)) e) f)) → (f (e ((d c) b) a)`

- **Base:**
 - lista vuota o atomo, non cambia
- **Ip. Ric.:** `L = (e1 ... en):`
`(mirror (first L)), (mirror (rest L))`
- **Passo:**
append di
 - `(mirror (rest l))` con
 - `(list (mirror (first x)))`

Valutazione di funzioni ricorsive:

mirror

- Immagine speculare di una sexp

```
(defun mirror (x) ; x e` una sexp
  (if (atom x)
      x
      (append (mirror (rest x))
               (list (mirror (first x)))))))
```

- **NB:** Senza **list**, **append** toglierebbe una parentesi al **mirror** del **first** se questo è una lista; darebbe errore di parametro se fosse un atomo

Valutazione di funzioni ricorsive:

`inverti`

- Inversione di una lista
 1. Data $L = (e1 \dots en)$, $(inverti\ L) \rightarrow (en \dots e1)$
 2. $(inverti\ NIL) \rightarrow NIL$
 3. $(inverti\ (rest\ L)) \rightarrow (en \dots e2)$
 4. $e1$ va posto in coda a $(en \dots e2)$
- Supponiamo che ci sia funzione `cons-end` che faccia quest'ultima operazione
 - $(cons-end\ S\ L) \rightarrow (e1 \dots en\ S)$
 - Poi definiremo `cons-end` (procediamo top-down)

Valutazione di funzioni ricorsive:

`inverti`

- Inversione di una lista

```
(defun inverti (x)
  (cond ((null x) x)
        ((atom x) x) ; anche Sexp...
        (T (cons-end (first x)
                      (inverti (rest x))))))
```

Valutazione di funzioni ricorsive: **circulate**

- Scrivere la funzione **circulate** in modo che operi come segue al primo livello

```
prompt> (circulate '(1 2 3 4) 'left)
(2 3 4 1)
```

```
prompt> (circulate '(1 2 3 4) 'right)
(4 1 2 3)
```

Valutazione di funzioni: `circulate`

- La funzione `circulate`

```
(defun circulate (lst direction)
  (cond ((atom lst) lst)
        ((null lst) nil)
        ((eq direction 'left)
         (append (cdr lst) (list (car lst)))))
        ((eq direction 'right)
         (cons (last-1 lst) (but-last lst)))
        ((T lst) )))
```

Sommario

- Abbiamo appena visto altre caratteristiche del (Common) Lisp
 - Operatore **quote**
 - Espressioni *autovalutanti*, simboli (variabili) et al.
 - Introduzione alla funzione **eval**
 - Esempi di varie funzioni ricorsive
 - Funzioni ricorsive su liste: ricorsione **in testa** e ricorsione **in testa-coda**