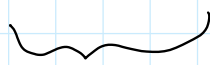


PATTERN

un pattern è una espressione con variabili (nomi a cui possono essere associati valori)

ES:

$X :: XS$



espressione di liste con le variabili X e XS

X può essere istanziata al primo elemento di una lista

XS alle liste senza il primo elemento

$X :: XS$ può essere uguagliato a:

$$[3;4] = 3 :: [4]$$

associando X al valore 3

e XS al valore $[4]$

NON può essere uguagliato alle liste $[]$

NON può essere uguagliato alle liste []

$x :: []$ pattern

$[x]$ pattern

entrambi possono essere uguali a liste di un solo elemento

$[4]$ anziché $x = 4$

↳ $4 :: []$

$x :: []$ oppure $[x]$

non può essere uguale alle liste

$[3;4]$ perché x dovrebbe essere associato a $3 :: 4$

non è un valore ma un errore di tipo

match e with
pattern₁ → e₁
| pattern₂ → e₂
| pattern₃ → e₃
| ⋮

Per eseguire l'espressione
match:

si valuta e, si
cerca di uguagliare
il valore di con
i pattern in
sequenza.

Se pattern_i è il
primo pattern che
uguaglia il valore
di e, allora il
risultato è il valore
dell'espressione e_i

Es:

match (3;4) with

[] → ∅

| x :: xs → x ; ;

- : int = 3

lunghezza di una lista

let rec len l =

if l = [] then ∅

else 1 + len (tl l) ; ;

len : 'a list → int = (fun)

let rec len l = match l with

[] → ∅

| x :: xs → 1 + len (~~tl l~~) ; ;
xs ; ;

len : 'a list → int = (fun)

ultimo elemento di una lista

```
# let rec last l =  
  match l with
```

```
  | x::xs → last xs;;
```

equivalente $x :: []$

```
last: 'a list → 'a = <fun>
```

non mi piace

Per chiarezza vogliamo avere i pattern
MUTUAMENTE ESCLUSIVI

Se posso uguagliare un valore a un
pattern (nelle sequenze) non voglio che
possa essere uguagliato ad altri.

$[x]$ e $x :: xs$ non sono
mutuamente esclusivi

$[3]$ può essere uguagliato a
entrambi !!

let rec last l =

match l with

[x] → x

| x :: y :: ys → last (y :: ys);;

patterni mutuamente esclusivi.

In CAML è predefinito l'operatore di concatenazione tra liste

```

①
# [3;4] @ [5;6];;
-: int list = [3;4;5;6]
    
```

① è uno operatore infixo

```

# ①;;
errore di sintassi
    
```

prefix : una funzione predefinita che fa diventare un "operatore infixo" un "operatore prefixo"

```

# prefix ①;;
-: 'a list -> 'a list -> 'a list = <fun>
    
```

```

# (prefix ①) [3;4] [5;6];;
-: int list = [3;4;5;6]
    
```


⊗ concatenazione tra liste

proprietà:

$$1) [] \otimes l = l \otimes [] = l$$

$$2) x :: (l_1 \otimes l_2) = (x :: l_1) \otimes l_2$$

Definiamo ricorsivamente

let rec append l1 l2 =
match l1 with

$$\left\{ \begin{array}{l} [] \rightarrow l_2 \\ x :: xs \rightarrow x :: \text{append } xs \ l_2 \end{array} \right. ;;$$

append : 'a list → 'a list → 'a list = (fun)

tipo l1
tipo l2
tipo n3

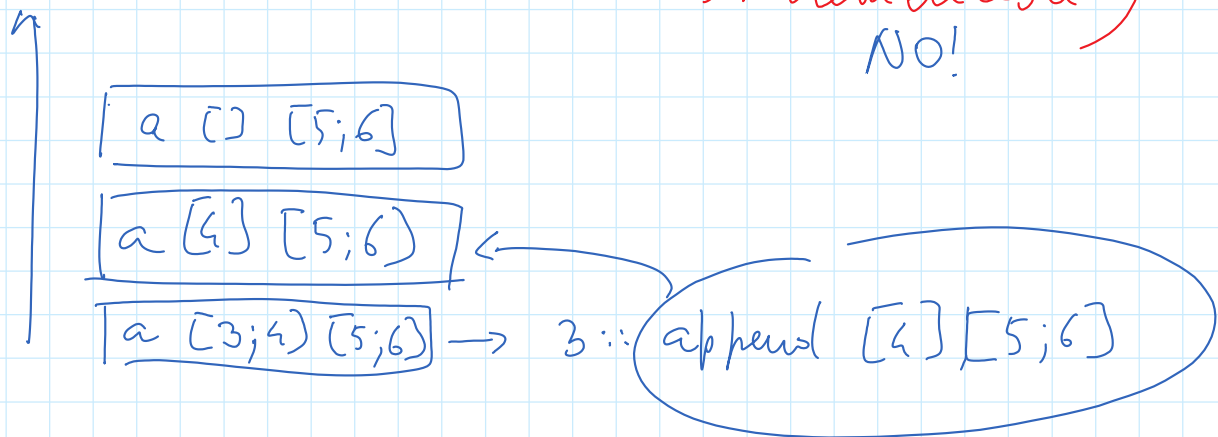
$$\begin{aligned} & \text{append } [3;4] \ [5;6] \\ &= \left\{ \text{def append}; 2^{\circ} p \ x=3 \ xs=[4] \right\} \\ & \quad 3 :: (\text{append } [4] \ [5;6]) \\ &= \left\{ \text{def append}; 2^{\circ} p \ x=4 \ xs=[] \right\} \\ & \quad 3 :: (4 :: (\text{append } [] \ [5;6])) \end{aligned}$$

3 :: (4 :: (append [] [5;6]))
= { def append, 1° p }

3 :: (4 :: [5;6]) ←
= { calcolo } ←
[3;4;5;6] ←
demonstrates the
same lists

Recursion is realized (implemented)
mediante uno
STACK

STACK delle
attivazioni



STACK OVERFLOW

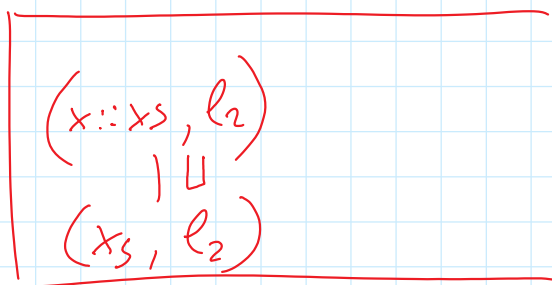
append l_1 $l_2 = l_1 @ l_2$
 da dimostrare con induzione BEN FONDATA
 (una precedente, \square , che non abbia
 catene infinite discendenti)

append l_1 l_2

dobbiamo fare induzione sul dominio
 di coppie di liste, cioè sul
 dominio CARL

'a list * 'a list

let rec append (l_1 , l_2) =
 match l_1 with
 $\square \rightarrow l_2$



$x::xs$ $\rightarrow x::$ append (xs , l_2);;

append : 'a list * 'a list \rightarrow 'a list = (fun)

($\forall l_1, l_2 \in$ 'a list .
 append (l_1, l_2) = $l_1 @ l_2$)

Insieme 'a list * 'a list

Precedenza \sqsubset \in 'a list

$(\forall l_1, l_2, l_1', l_2'. (l_1, l_2) \sqsubset (l_1', l_2') \equiv l_1 = l_1' \wedge l_2 = l_2')$

formalmente

$(xs, l_2) \sqsubset (x::xs, l_2)$

intuitivamente

Minimale di \sqsubset (infiniti)

$([], l_2)$

$([3;4], [5;6])$

$([4], [5;6])$

$([], [5;6])$



$$\left(\forall l_1, l_2 \in \text{'a list.} \right. \\ \left. \text{append}(l_1, l_2) = l_1 @ l_2 \right)$$

$$1) [] @ l = l @ [] = l$$

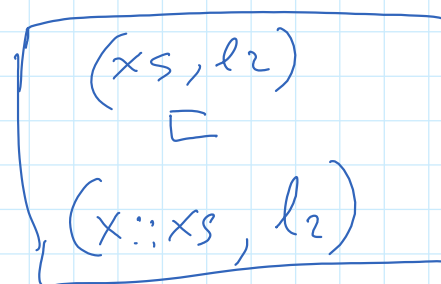
$$2) x :: (l_1 @ l_2) = (x :: l_1) @ l_2$$

Case base $\text{append}([], l_2) = [] @ l_2$

Case inductive

$$\text{append}(xs, l_2) = xs @ l_2 \Rightarrow$$

$$\text{append}(x :: xs, l_2) = (x :: xs) @ l_2$$



Demonstration

Case base $\text{append}([], l_2) = [] @ l_2$

$$\text{append}([], l_2) = \{ \text{def. append, 1° p} \}$$

$$= \{ \text{property @, } [] @ l_2 = l_2 \}$$

[] @ l2

$$\text{append}(xs, l2) = xs @ l2$$

ip.
induttiva

$$\Rightarrow \text{append}(x :: xs, l2) = (x :: xs) @ l2$$

$$\begin{aligned} &\text{append}(x :: xs, l2) \\ &= \{ \text{def. append, 2}^{\text{a}} \text{ p} \} \end{aligned}$$

$$x :: \text{append}(xs, l2)$$

$$= \{ \text{ip. induttiva} \}$$

$$x :: (xs @ l2)$$

$$= \{ \text{proprietà @ : } x :: (l1 @ l2) = (x :: l1) @ l2 \}$$

$$(x :: xs) @ l2$$

Generalizzazione di hd

take n l - restituisce la lista
 composta dai primi n elementi di l
 (se ci sono, altrimenti me ne dà quanti
 possibili)

$$\text{take } 2 \ [3;5;7;8] = [3;5]$$

$$\text{take } 5 \ [\quad] = [3;5;7;8]$$

$$\text{take } 3 \ [] = []$$

let rec take n l = match l with

$$[] \rightarrow []$$

$$| x :: xs \rightarrow \text{if } n = 0 \text{ then } []$$

else x :: take (n-1) xs ;;

take : int → 'a list → 'a list = (fun)

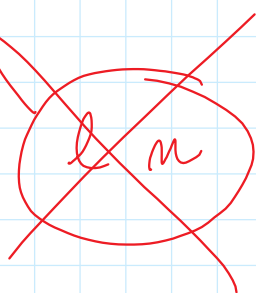
tipo di n
tipo l
tipo ns

let rec take m l = match (l, m) with

([], m) → []

| (x::xs, 0) → []

| (x::xs, m) → x::take (m-1) xs;;



Non sono mutuamente esclusivi

Clause when

let rec take m l = match (l, m) with

([], m) → []

| (x::xs, 0) → []

| (x::xs, m) when m > 0 → x::take (m-1) xs;;

Viene preso se (l, m) uguaglia (x::xs, m) e m > 0

take : int → 'a list → 'a list = (fun)

Generalizzazione delle tl

drop n l restituisce la parte iniziale di l con i primi n elementi (se ci sono)

$$\text{drop } 3 \text{ []} = \text{[]}$$

$$\text{drop } 3 \text{ [3;4;5;6]} = \text{[6]}$$

$$\text{drop } 5 \text{ ["]} = \text{[]}$$

let rec drop n l = match (l, n) with

$$| \text{ ([], n)} \rightarrow \text{[]}$$

$$| \text{ (x::xs, 0)} \rightarrow \text{x::xs}$$

$$| \text{ (x::xs, n)} \text{ when } n > 0 \rightarrow$$

$$\text{drop } (n-1) \text{ xs;;}$$

drop: int → 'a list → 'a list = <fun>

$nth\ m\ l$ restituisce l'ennesimo elemento di l

$nth\ 3\ []$ indefinito

$nth\ 3\ [1;2]$ "

$nth\ 3\ [1;2;4;5] = 4$

let rec $nth\ m\ l = match\ (m, l)$ with

~~$(0, l) \rightarrow$~~
 ~~$| (m, []) \rightarrow$~~

$(1, x :: xs) \rightarrow x$
 $| (m, x :: xs) \text{ when } m > 1 \rightarrow$
 $nth\ (m-1)\ xs;;$