

LISTE IN CAML

Lista: sequenza di valori dello stesso tipo

Notazione: [3; 5; 10; 21; 5]

['a'; 'c'; 'd'; 'b']

[1; 'a'; 2]

NO

[1; 2; 3];;

- : int list = [1; 2; 3]

↑
costruttore di tipo (*, →, ...)

[] ;;

LISTA VUOTA

- : 'a list = []

OPERATORE CONS

(cons deriva dalla terminologia usata in LISP (LIST Processing))

:: : 'a * 'a list → 'a list

3 :: [1; 2] ;;

↑
int

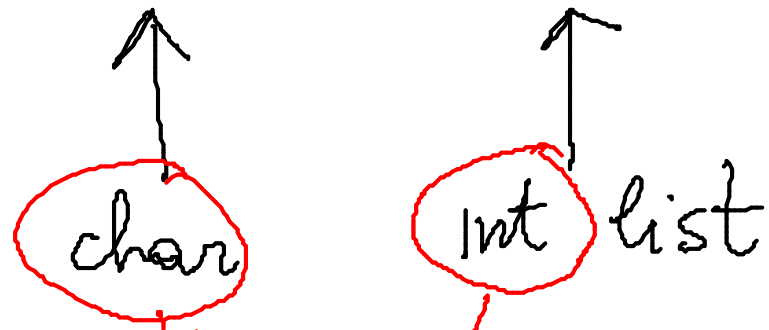
↑
int list

- : int list = [3; 1; 2]

[3; 1; 2] è una abbreviazione per

3 :: (1 :: (2 :: []))

'a' :: [1; 2] ;; NO errore di tipo



'a * 'a list → 'a list

Parentesi : come faccio in CAML a conoscere il tipo degli operatori PREDEFINITI ?

con prefix

prefix + ;;

- : int → int → int = <fun>

prefix " " ;; - : 'a * 'a list → 'a list

$[[1]; []; [3;4]] ;;$

- : int list list = [- - - -]

let $f x = x + 1;$

- : $\text{int} \rightarrow \text{int} = \langle \text{fun} \rangle$

$[f] ;;$

- : $(\text{int} \rightarrow \text{int}) \text{ list} = [\langle \text{fun} \rangle]$

$\therefore : 'a * \underline{'a \text{ list}} \rightarrow 'a \text{ list}$

'a = int

int * int list \rightarrow int list



int list * int list list \rightarrow int list list

~~int list * int list \rightarrow int list~~

non con-
 \therefore

PATTERN SU LISTE

- il pattern $[]$ indica la lista vuota
- il pattern $x :: XS$ indica una generica lista con **ALMENO** un elemento
- il pattern $x :: y :: YS$ indica una generica lista con **ALMENO** due elementi
- il pattern $[x]$ rappresenta una lista con **ESATTAMENTE** un elemento

PATTERN

VALORI

ESITO DEL P.M.

$x :: xs$
 $\uparrow \quad \uparrow$
 $'a \quad 'a \text{ list}$

[1; 2; 3]

$x \rightsquigarrow 1$
 $xs \rightsquigarrow [2; 3]$

[1]

$x \rightsquigarrow 1$
 $xs \rightsquigarrow []$

[]

NO

o ----- o

$x :: y :: ys$

[1; 2; 3]

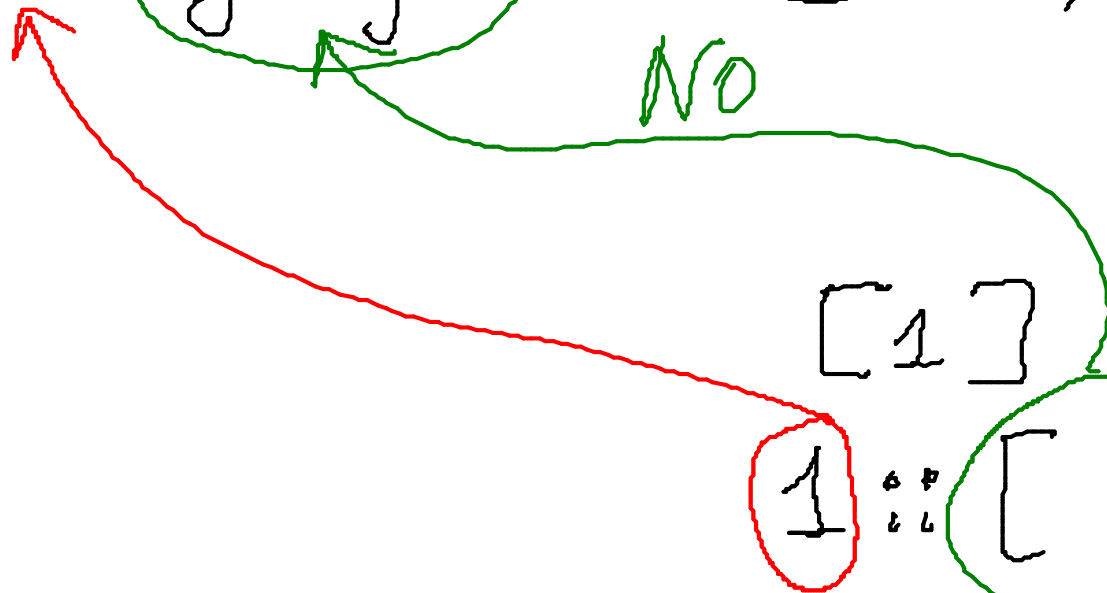
$x \rightsquigarrow 1$
 $y \rightsquigarrow 2$
 $ys \rightsquigarrow [3]$

NO

[1]

NO

$1 :: []$



ESEMPLI

Funzione che controlla se una lista è vuota

let null x = match x with
 [] → true |
 _ :: _ → false ;;

null : a list → bool = <fun>
 tipo x tipo ris.

Controllando che una lista abbia un solo elemento

let single $x = \text{match } x \text{ with}$

$[] \rightarrow \text{false}$ |

$[y] \rightarrow \text{true}$

$y :: z :: zS \rightarrow \text{false}$; ;

single : 'a list \rightarrow bool = < fun >

il cons associa a destra

$y :: z :: zS$ equivale a $y :: (z :: zS)$

OPERATORE @ PREDEFINITO

prefix @ ;;

- : 'a list \rightarrow 'a list \rightarrow 'a list = <fun>

[1;2] @ [3;1] ;;

- : int list = [1;2;3;1]

Non si può usare @ nei PATTERN

match l with

~~NO x @ y \rightarrow ...~~

Definiamo noi una funzione

$\text{append} : 'a \text{ list} \rightarrow 'a \text{ list} \rightarrow 'a \text{ list}$

in modo che

$\text{append } l1 \ l2 = l1 @ l2$

• se $l1 = [] \rightarrow l1 @ l2 = l2$

• se $l1 = x :: xs$ $l1 @ l2 = x :: (xs @ l2)$

A red horizontal line is drawn below the recursive call $xs @ l2$ in the second case. Two red arrows point upwards from this line to the $@$ symbol and the $l2$ argument, respectively.

let rec append l1 l2 = match l1 with

$[]$

\rightarrow

$l2$

|

$x :: xs$

\rightarrow

$x ::$

$(\text{append } xs \ l2)$

$;;$

append : 'a list \rightarrow 'a list \rightarrow 'a list = <fun>

o _____ o

PARENTESI : i nomi usati nei pattern sono LOCALI
al pattern

$z :: zs \rightarrow z :: (\text{append } zs \ l2)$

$z :: \underline{l1} \rightarrow z :: (\text{append } \underline{l1} \ l2)$

In una lista che ha la struttura $X :: XS$

X — head (testa) della lista

XS — tail (coda) della lista

hd ;;

-: 'a list → 'a = <fun>

tl ;;

-: 'a list → 'a list = <fun>

let hd x = match x with

 y :: _ → y ;;

 hd : 'a list → 'a = <fun>

DIMOSTRAZIONE DI CORRETTEZZA DI APPEND

let rec append $l1\ l2 =$ match $l1$ with

$[] \rightarrow l2$ |

$x::xs$ $\rightarrow x::$ (append $xs\ l2$) ;;

$\forall l1, l2 \in 'a\ list. (append\ l1\ l2) = l1 @ l2$

Relazione di precedenza INDOTTA :

$x \sqsubset_f y$ se $f(y)$ è definita usando $f(x)$

$(xs, l2) \sqsubset (x::xs, l2)$

$$([x_1; x_2; \dots; x_m], l)$$

$$([x_2; \dots; x_m], l)$$

⋮

$$([x_m], l)$$

$$([], l)$$

MINIMAL



($\forall l, l'$ a list.

$$l \sqsubset l' \equiv l' \neq []$$

$$\wedge l = \text{tl } l')$$

($\forall l, l', l_1, l_1'$.

$$(l, l_1) \sqsubset_{\text{app}} (l', l_1') \equiv$$

$$l' \neq [] \wedge l = \text{tl } l'$$

$$\wedge l_1 = l_1')$$

$(\forall l_1, l_2 \in \text{List}. \text{append } l_1 \ l_2 = l_1 @ l_2).$

$$(xs, l) \sqsubseteq (x :: xs, l)$$

Useremo nelle dim. le seguenti proprietà di @

$$x :: \underbrace{(l_1 @ l_2)} = (x :: l_1) @ l_2 \quad [] @ l = l$$

Caso base considero $([], l)$

append $[]$ l

= { def. di append, 1° pattern }
 l

= { prop. di @ }

$[] @ l$

Caso induttivo $l1, l2$ con $l1 \neq []$ $l1 = x::xs$

append $x::xs$ $l2$

= { def. di append, 2° pattern }

$x ::$ (append xs $l2$)

= { Ip. induttiva: append xs $l2 = xs @ l2$ ($xs, l2 \in (x::xs, l2)$) }

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

= { proprietà precedente }

$x :: xs @ l2$

append xs $l2 = xs @ l2$

\Downarrow

append $x::xs$ $l2 = x::xs @ l2$

GENERALIZZA

TAIL

Cancellare da una lista i primi n elementi

$\text{drop} : \text{int} \rightarrow 'a \text{ list} \rightarrow 'a \text{ list}$

$(\text{drop } n \ l)$ è lista ottenuta da l cancellando i primi n elementi

let rec $\text{drop } n \ l = \text{match } (n, l)$ with

$(\emptyset, l) \rightarrow l$ |
 $(n, [])$ when $n > 0 \rightarrow []$ |
 $(n, x :: xs)$ when $n > 0 \rightarrow \text{drop } (n-1) \ xs$

GENERALIZZIAMO HEAD

take n l restituisce la lista formata dai primi
n elementi di l

take n l : int \rightarrow 'a list \rightarrow 'a list

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

(0, l) \rightarrow [] |
(n, []) when n > 0 \rightarrow [] |

(n, x :: xs) when n > 0 \rightarrow x :: (take (n-1) xs);;

$\#$ take 2 [3; 5; 8; 1]
 = { def. di take, 3° pattern
 3:: (take 1 [5; 8; 1])
 = { def. di take, 3° pattern }
 3:: (5:: (take 0 [8; 1]))
 = { def. di take, 1° pattern }
 3:: 5:: []
 = [3; 5]

1° pattern \emptyset, l
 2° pattern $n, []$
 3° pattern $n=2 \quad x=3$
 $xs = [5; 8; 1]$

$n=1 \quad x=5 \quad xs = [8; 1]$

$n=0 \quad l = [8; 1]$

take 5 [1;2]

= { def. di take 3^o patt }

1 :: (take 4 [2])

= { def. di take 3^o patt }

1 :: (2 :: (take 3 []))

= { def. di take , 2^o patt }

1 :: 2 :: []

=

[1;2]

$$\forall n, l. (\text{take } n \ l) @ (\text{drop } n \ l) = l$$

per induzione ben fondata (DOMATTINA)

o _____ o

LUNGHEZZA DI UNA LISTA

let rec length l = match l with

[] \rightarrow \emptyset |

_ :: xs \rightarrow 1 + (length xs);;

length : 'a list \rightarrow int = <fun>

N-esimo elemento di una lista

$n\text{th} : \text{int} \rightarrow 'a \text{ list} \rightarrow 'a$

let rec nth n l = match (n, l) with
(1, x :: _) \rightarrow x |

(n, _ :: xs) when $n > 1$ \rightarrow nth (n-1) xs

let primo = nth 1 ;;

primo : 'a list \rightarrow 'a = <fun>

let terzo = nth 3 ;;

terzo : 'a list \rightarrow 'a = <fun>

nth 2 [10; 40; 30] ;;

- : int = 40 'a = int

nth : int → 'a list → 'a 'a = int list

nth 2 [[10]; [40]; [30]]

- : int list = [40]