

Liste CAML

Sequenze di valori dello stesso tipo

- liste vuote $[]$

- le liste si costruiscono con l'operatore cons ($::$)

$::$ ha come primo argomento un elemento di lista
secondo argomento una lista

il risultato è la nuova lista che ha in testa il
primo argomento di cons e come lista rimanente il
secondo argomento di cons

$$3 :: [4; 5] = [3; 4; 5]$$

motivazione per le liste

[];;
- : 'a' list = []

'a' :: [];;
- : char list = ['a']

| x :: [] = [x]

[3;4];;
- : int list = [3;4]
liste di interi

('a', 3) :: [];;
- : (char * int) list = [('a', 3)]

3 :: [4];;
- : int list = [3;4]

('a', 3) :: [(5, 'L')];;
*char * int* *(int * char) list*

errore di tipo

true :: [3;4];;
errore di tipo

$[2] :: [-2; 3]; [] ; ;$

mut list

mut list list

-: mut list list = $[[2]; [-2; 3]; []]$

$[[]] ; ;$

-: 'a list list = $[[]]$

let f m = m + 1
in $[f] ; ;$

-: (mut → mut) list = $[\langle f m \rangle]$

let g m = m + 1
and f m = m + 2
in $[f ; g] ; ;$

-: (mut → mut) list = $[\langle f m \rangle ; \langle g m \rangle]$

Altre operazioni su liste (oltre alle contenute in \square e al costruttore di valori $::$)
predefinite

hd	head	(testa)
tl	Tail	(coda)

head dà il primo elemento di una lista (hd)
tail dà la lista senza il primo elemento (TL)

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

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

```
# hd [3;4];
-: int = 3
```

```
# TL [3;4];
-: int list = [4]
```

undefinite on liste vuote

```
# hd [];
undefineval
```

```
# TL [];
undefineval
```

funzione ricorsiva che presa una lista mi dà la sua lunghezza
(numero degli element.)

```
len [] = 0
len [3;4] = 2
```

```
# let rec len l =
```

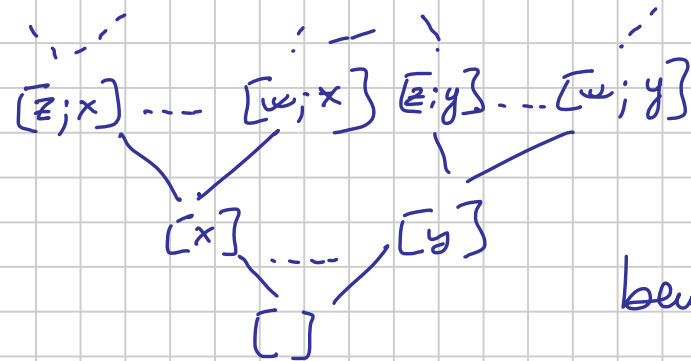
```
  if l = [] then 0
  else 1 + len (TL l)
```

let rec len l = if l = [] then 0
 else 1 + len (TL l);;

len [3;4];;
 = { def len, nuovo else }
 1 + len [4]
 = { def len, nuovo else }
 1 + 1 + len []
 = { def len, nuovo then }
 1 + 1 + 0
 = { calcolo }
 2

Precedenza indotta dalla definizione
 intuitivamente: $TL\ l \sqsubseteq l$
 formalmente

$(\forall l, l' \in \text{'a list. } l \sqsubseteq l' \equiv l = \underline{TL}\ l')$



ben fondata

$$\left(\forall l, l' \in 'a \text{ list. } l \sqsubset l' \equiv l = \text{TR } l' \right)$$

usando TR
equivalent

$$\left(\forall l, l' \in 'a \text{ list. } l \sqsubset l' \equiv \left(\exists x \in 'a, y \in 'a \text{ list. } l' = x :: y \wedge l = y \right) \right)$$

usando ::

Come definire len senza usare if ... then ... else ...

PATTERN (modelli)

i pattern sono espressioni che usano
costanti e variabili (nomi).

↓
[]

costruttori di valori,
↓
::

Esempio di pattern su liste

$[]$	pattern
$3 :: []$	"
$x :: []$	"
$x :: xs$	"

variabile che
ste per un
singolo element

variabile che indice
una lista

pattern possono essere
uguagliati a valori
instanciando opportunamente
le variabili

Es:

il pattern $x :: xs$ può
essere uguagliato alle liste

$$\begin{array}{l} [3;4;5] \\ x \rightarrow 3 \\ xs \rightarrow [4;5] \end{array} \Bigg| \begin{array}{l} x :: xs \text{ e} \\ 3 :: [4;5] \\ = [3;4;5] \end{array}$$

può essere uguagliato solamente a
liste non vuote

può essere uguagliato solamente
a liste più lunghe di

$x :: xs$
[3]

$x \rightarrow 3$
 $xs \rightarrow []$

$3 :: [] = [3]$

$x :: xs$
 ~~x~~
[]

NO!

$x :: (y :: ys)$

1

può essere uguagliato a [3;4] ?

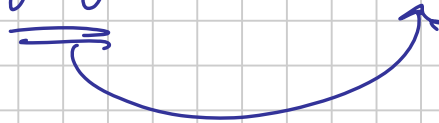
Si $x \rightarrow 3$ $y \rightarrow 4$ $ys \rightarrow []$

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

$x :: y :: ys$

può essere uguagliato a [3] ?

NO! $x :: (y :: ys) \neq 3 :: []$



I pattern vengono usati nelle espressioni

MATCH

match ^{espressioni} with

pattern 1 → r1s1

| pattern 2 → r2s2

⋮

| pattern n → rnsn

match [2;3] with

[] → ∅

| x::xs → 1 ; ;

↓ ↓
e::[3]

- : int = 1

let rec len l = match l with

[] → 0
 | x::xs → 1 + len xs ;;

len [3;4]
 = { def len, 2° pattern, x=3, xs=[4] }
 1 + len [4]
 = { def len, 2° pattern, x=4, xs=[] }
 1 + 1 + len []

= { def len, 1° pattern }
 1 + 1 + 0
 = { calcolo }
 2

let rec len l = match l with

[] → 0
 | x::xs → 1 + len xs ;;

len [3;4]

= { def len, 2° pattern, x=3, xs=[4] }

1 + len [4]

= { def len, 2° pattern, x=4, xs=[] }

1 + 1 + len []

= { def len, 1° pattern }

1 + 1 + 0

= { calcolo }

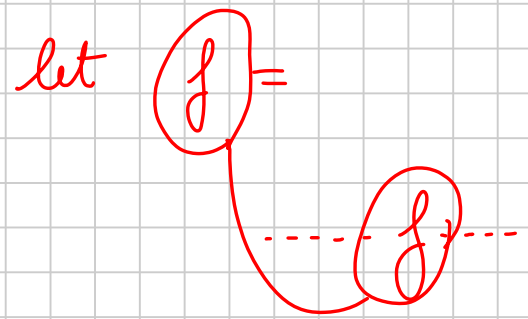
2

Inferenza dei tipi con espressioni match

```
# let rec len l = match l with
  [] -> 0 unbound
  x::xs -> 1 + len xs ;;
```

len : l'a list → int = <fun>
 tipo di l tipo del risultato

```
# let rec g n = g n + 1 ;;
g : int -> int = <fun>
# g 2 ;;
non termine
```



```
let g n = n + 1 ;;
g : int -> int = <fun>
let g n = g n + 1 ;;
g : int -> int = <fun>
```

lecita

```
# g 2 ;;
- : int = 4
```

Concatenazione tra liste

Operatore predefinito @ si applica a due liste

[1;2] @ [3;4;5];

- : int list = [1;2;3;4;5]

Due proprietà

1) $y @ [] = [] @ y = y$

2) $(x :: xs) @ l = x :: (xs @ l)$

proprietà

$$\left. \begin{aligned} 3 :: ([1;2] @ [4]) &= \\ (3 :: [1;2]) @ [4] &= \\ [3;1;2;4] & \end{aligned} \right\}$$

① append

let rec append l1 l2 = match l1 with

[] → l2

| x :: xs → x :: (append xs l2);;

Curried

a [3;4] [5;6]

= { def a, 2° pattern, x=3, xs=[4] }

3 :: (a [4] [5;6])

= { def a, 2° p., x=4, xs=[] }

3 :: (4 :: (a [] [5;6]))

= { def a, 1° p. }

3 :: (4 :: ([5;6]))

= { calcolo }

[3;4;5;6]

@ append

let rec append l1 l2 = match l1 with
[] → l2

| x :: xs → x :: (append xs l2);;

Curry ed

append : 'a list → 'a list → 'a list = <fun>
 Tipo di l1 Tipo di l2 Tipo risultato

(∀ l1, l2 ∈ 'a list. append l1 l2 = l1 @ l2)

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

2) $(x :: xs) @ l = x :: (xs @ l)$ ||

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

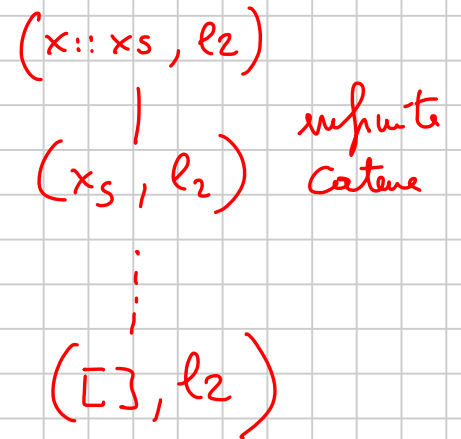
let rec append l_1 l_2 = match l_1 with Curried
 $[\] \rightarrow l_2$

$x :: xs$ \rightarrow $x :: (\text{append } \underline{\underline{xs}} \ l_2)$;;

Precedere indotto dalle def. (informalmente $(xs, l_2) \sqsubseteq (x :: xs, l_2)$)

$(\forall l_1, l_2, l_1', l_2' \in \text{'a list. } (l_1, l_2) \sqsubseteq (l_1', l_2') \equiv$
 $(l_1 = TL \ l_1' \ \wedge \ l_2 = l_2'))$

BEN FONDATA



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

let rec append l_1 l_2 = match l_1 with
 $[] \rightarrow l_2$
 $| x :: xs \rightarrow x :: (\text{append } xs l_2);;$ Curried

Caso base $([], l_2)$

$\text{append } [] l_2 = [] @ l_2$

$\text{append } [] l_2$
 $= \{ \text{def. append, 1}^\circ \text{ptt.} \}$

l_2
 $\{ 1^\circ \text{prop. } @, [] @ l = l \}$

$[] @ l_2$

Caso induttivo
ip. inductiva

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

$\text{append } (x :: xs) l_2$
 $= \{ \text{def. append, 2}^\circ \text{pt} \}$
 $= \{ 2^\circ \text{prop. } @ \}$

$(x :: xs) @ l_2$

$x :: (\text{append } xs l_2)$
 $= \{ \text{ip. inductiva} \}$
 $x :: (xs @ l_2)$

Take m l dà come risultato la lista che contiene i primi m elementi di l .

```
# take 2 [3;4;5;6];;  
-: int list = [3;4]
```

```
# take 4 [3;4];;  
-: int list = [3;4]
```

```
# take 0 [3;4];;  
-: int list = []
```

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

$(0, ys) \rightarrow []$

| ($m, []$) $\rightarrow []$

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

quando la lista è vuota e m qualsiasi
quando $m=0$ e la lista è qualsiasi