

let $\text{sum} \times y = x + y$;;

$\text{sum} : \text{nat} \rightarrow \text{nat} \rightarrow \text{nat} = (\text{fun } i \Rightarrow \dots)$

let $\text{succ} = \text{sum } 1$;;

$\text{succ} : \text{nat} \rightarrow \text{nat} = (\text{fun } n \Rightarrow \dots)$

$$\text{succ } y = 1 + y$$

succ 5 ;;
-: mt = 6

let mc3 = sum 3 ;;
mc3: mt → mt = (fun)

mc3 5 ;;
-: mt = 8

```
# let sum x y = x + y;;
sum: int -> int -> int = <fun>
```

```
# sum 3;;
-: int -> int = <fun>
```

la funzione `sum` è
 in grado (quando
 applicata a un solo
 argomento) di restituire
 una funzione come risultato

Se le funzioni possono dare
come risultato altre
funzioni si dicono

di ORDINE SUPERIORE
(al primo)

Se le funzioni possono
avere come risultato
funzioni, possono avere
anche funzioni come
argomenti?

let apply $f x = (f(x+1)) + 1 ; ;$
 apply: $(int \rightarrow int) \rightarrow int \rightarrow int = \langle f \circ \rangle$

let mc2 = sum 2 ; ;

mc2: $int \rightarrow int = \langle f \circ \rangle$

apply mc2 3 ; ;
 - : int = 7

$$(mc2(3+1)) + 1$$

let maze $x = x > \emptyset$;
 maze : $\underbrace{\text{mt}}_{\text{tipo } x} \rightarrow \underbrace{\text{bool}}_{\text{tipo } \text{ms}} = (\text{fun})$

apply maze 3 ;
 errore di tipo ;

apply : $(\text{mt} \rightarrow \text{mt}) \rightarrow \text{mt} \rightarrow \text{mt}$

Definition: recursive

let rec potenze(x, y) =

if $y = 0$ then 1

else $x * \text{potenze}(x, y - 1)$

potenze: $\underbrace{\text{int} * \text{int}}_{\text{tipo } (x, y)} \rightarrow \underbrace{\text{int}}_{\text{tipo } \text{res}}$

$$\begin{aligned} & \text{potenze}(10, -1) \\ &= 10 * \text{potenze}(10, -2) \\ &= 10 * 10 * \text{potenze}(10, -3) \\ & \quad \dots \end{aligned}$$

$(\forall m, m \in \mathbb{N}$

$$\text{potenze } (m, m) = m^m$$

precedenze indicate dalle
def. di potenze

(x, y)

$(x, y-1)$

\vdots

$(x, 0) \leftarrow$

$(x, -1)$

$(x, -2)$

\vdots

Caso base

$$\text{potenze } (x, 0) = x^0$$

Caso induttivo ,

$$(\forall n, n \in \mathbb{N})$$

$$\text{potenze } (n, n) = n^n$$

\Rightarrow

$$\text{potenze } (n, n+1) = n^{(n+1)}$$

$$\text{potenze } (m, \emptyset) = m^\emptyset$$

$$\text{potenze } (m, \emptyset) = \{ \text{def potenze, 1° caso} \}$$

$$= \{ \text{calcolo} \}$$

$$m^\emptyset$$

$$\text{potenze}(m, m) = m^m \Rightarrow \text{up. ind.}$$

$$\text{potenze}(m, m+1) = m^{(m+1)}$$

$$\text{potenze}(m, m+1)$$

$$= \left\{ \text{def. potenze}, m+1 \in \mathbb{N}, m+1 > 0, 2^{\circ} \text{ caso} \right\}$$

$$m * \text{potenze}(m, m)$$

$$= \left\{ \text{up. induttiva} \right\}$$

$$m * m^m$$

$$= \left\{ \text{calcolo} \right\}$$

$$m^{(m+1)}$$

let rec potenze (n, m) =

if m = 0 then 1

else n * potenze (n, m - 1);;

MATCH

let rec potenze (n, m) =

match m with

~~0~~ → 1

| ~~x~~ → n * potenze (n, m - 1);;

PATTERN

let rec
 potenze (n, m) = match m with

$\emptyset \rightarrow 1$

$| x \text{ when } x > 0$

$\rightarrow n * \text{potenze } (n, m - 1);;$

potenze : nat * nat \rightarrow nat = (fun)

let apply f $x = f$ x ii

f e x
sono
parametri
di apply

f è una
funzione
e viene
applicata
a x

let apply $f \times = f \times ii$

apply: $(\underbrace{'a \rightarrow 'b}_{f}) \rightarrow \underbrace{'a}_{\times} \rightarrow \underbrace{'b}_{ms}$

$f = \langle f_{ms} \rangle$

'a 'b 'c ...
polimorfi

let apply f x = f x;;

apply: ('a -> 'b) -> 'a -> 'b = (fun)

let mega x = x > 0;;

mega: int -> bool = (fun)

let inc x = x + 1;;

inc: int -> int = (fun)

apply mega 3;;

-: bool = true

apply inc 3;;

-: int = 4

apply mega true;

ERROR D1

TIP

let rec fact m =
 if m = 0 then 1
 else m * fact (m - 1);;

se $m < 0$ l'exec. è infinita

l'applicazione di funzione
 ha precedenza
 sulle applicazioni
 degli operatori.

let rec fact n = match n with

$\emptyset \rightarrow 1$

| x when x > 0 → n * fact (n-1);;

fact: $\underbrace{\text{int}}_{\text{type } n} \rightarrow \underbrace{\text{int}}_{\text{type } n}$ = (fun)

fact (-3);;

undefined

let rec fact n = match n with

$$\emptyset \rightarrow 1$$

$$| x \text{ when } x > 0 \rightarrow n * \text{fact}(n-1);;$$

$$| x \text{ when } x > 0 \rightarrow x * \text{fact}(x-1);;$$

Si!

$$| \underline{n} \text{ when } n > 0 \rightarrow \underline{n} * \text{fact}(n-1);;$$

Si!

let $f \times y =$
if $x > 0$ then
 if $y > 0$ then 1.
 else 2
else if $y > 0$ then 3
 else 4 ;

let $f \times g = \text{metd}(x, y)$ with

(m, m) when $m > 0 \text{ \& } m > 0 \rightarrow 1$

| (m, m) when $m > 0 \text{ \& } m \leq 0 \rightarrow 2$

| (m, m) // $m \leq 0 \text{ \& } m > 0 \rightarrow 3$

| (m, m) // $m \leq 0 \text{ \& } m \leq 0 \rightarrow 4$; ;

let $f \times y =$
if $(x > 0 \ \& \ y > 0)$ then 1
else if $(x > 0 \ \& \ y \leq 0)$ then 2
else ...

mcd

let rec mcd (x, y) =

if x = y then y

else if x < y then mcd(x, y - x)

else mcd(x - y, y);;

mcd: nat * nat → nat = fun

mcd (21, 14) ;; $\frac{\quad}{\text{nat} = 7}$

let rec $\text{mcd } x \ y =$

if $x = y$ then x

else if

$x < y$

then

$\text{mcd } x \ (y - x)$

else

$\text{mcd } (x - y) \ y$

$\text{mcd} : \text{nat} \rightarrow \text{nat} \rightarrow \text{nat} = (\text{fun})$