Uso di pattern nelle dichiarazioni di valore

Quando si scrive una dichiarazione della forma | let $x = \langle ESPRESSIONE \rangle |$ la variabile x è un (caso particolare di) pattern.

La forma generale delle dichiarazioni di valore è:

let <PATTERN> = <ESPRESSIONE>

```
sia
# let (x,y) = (3*8, (10<100 \text{ or false}));;
val x : int = 24
val y : bool = true
\# let (quoziente, resto) = (10/3, 10 \mod 3);;
val quoziente : int = 3
val resto : int = 1
(* max_min_q : int -> int -> int * int * int *)
let max min q x y =
        (\max x y, \min x y, (\max x y)/(\min x y));;
\# let (m, n, q) = \max \min q 5 12;;
val m : int = 12
val n : int = 5
val q : int = 2
```

Cos'è un pattern?

- Un pattern è una espressione costituita mediante variabili e costruttori di tipo.
- Per i tipi introdotti fin qui, i costruttori sono tutti e solo:
 - i valori dei tipi int, float, bool, char, string, unit
 - i costruttori di tuple (coppie, triple, ...), cioè parentesi e virgole
- Esempi:
 - x è un pattern, in quanto variabile;
 - "pippo" è un pattern, in quanto valore, quindi costruttore del tipo string;
 - 2.0 è un pattern, in quanto valore, quindi costruttore del tipo float;
 - (x,y) è un pattern, in quanto espressione ottenuta a partire da variabili e costruttori del tipo coppia;
 - (0,x) è un pattern, in quanto espressione ottenuta a partire da variabili, costruttori del tipo int e costruttori del tipo coppia;
 - (x,true,y) è un pattern, in quanto espressione ottenuta a partire da variabili, costruttori del tipo bool e costruttori del tipo tripla;
 - **x+y** NON è un pattern in quanto "+" non è un costruttore;
 - -n NON è un pattern in quanto "—" non è un costruttore.

Pattern matching: confronto con un pattern

match: confronto

Un valore **V** è **conforme a un pattern P** se è possibile sostuire le variabili in **P** con sottoespressioni di **V** in modo tale da ottenere **V** stesso

Pattern matching: confronto di un'espressione E con un pattern P:

- il confronto ha successo se il valore V di E è conforme al pattern P
- in caso di successo, viene stabilito come sostituire le variabili del pattern
 P in modo da ottenere V

```
# let (m,n,q) = max_min_q 5 12;;
val m : int = 12
val n : int = 5
val q : int = 2
```

In una dichiarazione let <PATTERN> = <ESPRESSIONE>, se il confronto del valore di <ESPRESSIONE> con il <PATTERN> ha successo, l'ambiente viene esteso aggiungendo i legami delle variabili che risultano dal pattern matching

Pattern matching: esempi (I)

Pattern	Espressione	Pattern Matching	
"pippo"	"pippo"	Successo	
"pippo"	"pluto"	Fallimento	
"pippo"	0		
X	"pippo"		
X	"pi"^"ppo"		
X	3*8		
("pippo", true)	("pippo", true)	Successo	
("pippo",true)	("pippo", 3<0)	Fallimento	
("pippo", x)	("pippo", 3<0)	$\mathbf{x}\Rightarrowfalse$	

errore: perche il tipo è diverso

Pattern matching: esempi (II)

Pattern	Espressione	Pattern Matching	
Х	(2.0, 3<0)	$x \Rightarrow$ (2.0,false)	
(n,m)	(2.0, 3<0)	n ⇒ 2.0	
		$\mathbf{m}\Rightarrow\mathbf{false}$	
(n,m,k)	(2.0, 3<0)	ERRORE	
(n,m,k)	(2.0, 3*8, 3>0)	n ⇒ 2.0	
		m ⇒ 24	
		k ⇒ true	
(n,(m,k))	(2.0, 3*8, 3>0)	ERRORE	
(n,(m,k))	(2.0, (3*8, 3>0))	n ⇒2.0	
		m ⇒ 24	
		$\mathbf{k}\Rightarrowtrue$	

Nota : Il pattern matching di un pattern costituito da una sola variabile con qualunque espressione, di qualunque tipo, ha sempre esito positivo.

Restrizione sui pattern e la variabile "muta"

In un pattern non possono però esserci occorrenze multiple di una stessa variabile:

(x,x) NON è un pattern

Pattern matching: è un confronto tra quello che è un pattern e il valore di una espressione l'output può essere errore, fallimento, successo con eventuale indicazioni in più Successo: quando è possibile sostituire le variabile del pattern in modo tale di ottenere le stesse cose se non avviene allora è un fallimento

la stessa variabile non può occorre due volta in un pattern

variabile muta (_): la usiamo quando non mi interessa con cosa viene legata, può stare solo nel pattern non nella espressione

Restrizione sui pattern e la variabile "muta"

In un pattern non possono però esserci occorrenze multiple di una stessa variabile:

(x,x) NON è un pattern

Eccezione a questa regola: la variabile muta due occorrenze distinte hanno valori distinti

Pattern	Espressione	Pattern Matching	
_	"pippo"	Successo	
("pippo", _)	("pippo", 3<0)	Successo	
(n,_,m)	(2.0, 3*8, 3>0)	n=2.0	
		m=true	
(_,_)	(2.0, 3*8, 3>0)	ERRORE	
(_,_)	(2.0, (3*8, 3>0))	Successo	

Uso di pattern nelle dichiarazioni di funzioni

Come nelle dichiarazioni di valore, anche nelle dichiarazioni di funzione i parametri sono pattern:

sort ha infiniti tipi perche è polimorfo

```
(* sort : 'a * 'a -> 'a * 'a *)
(* sort (x,y) = coppia con x e y ordinati *)
let sort (x,y) = devo assumere che x e y siano gli stessi, perche se sono diversi c'è una limitazione.
  if x<y then (x,y)
  else (y,x)</pre>
```

L'unico parametro di sort è indicato dal pattern (x,y)

L'uso dei pattern permette di evitare l'uso di selettori:

```
let sort pair =
  if fst pair < snd pair
  then (fst pair, snd pair)
  else (snd pair, fst pair)</pre>
```

Uso di pattern nelle espressioni funzionali

Analogamente, nelle espressioni funzionali della forma

function x -> <ESPRESSIONE>

la variabile **x** è un caso particolare di pattern.

Più in generale, un'espressione funzionale ha la forma:

```
function <PATTERN> -> <ESPRESSIONE>
```

Ad esempio, possiamo definire sort così:

```
let sort =
  function (x,y) ->
   if x<y then (x,y)
  else (y,x)</pre>
```

Chiamata di funzioni definite mediante l'uso di pattern

se abbiamo invece di numeri interi, coppie o triple allora dobbiamo fare un criterio di confronto come è stato applicato nei booleani

sort (x,y)

У	50
X	24
sort	function(x,y) \rightarrow
	• • •

```
-: int * int = (24, 50)
```

sort	function(x,y)	=>	

Forma generale delle espressioni function

function che applica al pattern riporta una espressione, se non è conforme al primo vado al seguente pattern, fino alla fine se nessuno è conforme allora si crea un fallimento

function
$$P_1 -> E_1$$

| $P_2 -> E_2$
...
| $P_n -> E_n$

- I pattern P₁, ..., P_n devono essere tutti dello stesso tipo T₁ (o avere uno stesso sottotipo più generale T₁).
- Le espressioni $E_1, ..., E_n$ devono essere tutte dello stesso tipo T_2 (o avere tutte uno stesso sottotipo più generale T_2).
- II tipo dell'espressione function ... è: $T_1 \rightarrow T_2$.

N.B. In espressioni di questa forma non si può utilizzare la parola chiave fun.

Esempio

```
let rec fact = function
    0 -> 1
    | n -> n * fact(n-1)
```

Si possono anche usare "pattern multipli":

```
let rec fact = function
    0 | 1 -> 1
    | n -> n * fact(n-1)
```

Valutazione dell'applicazione di funzioni definite mediante espressioni **function** generali

```
let f = function Pattern_1 \rightarrow E_1

| Pattern_2 \rightarrow E_2

...

| Pattern_n \rightarrow E_n
```

Per valutare **f** (**Expr**) (il valore di **f** applicata all'espressione **Expr**):

- Viene calcolato il valore V dell'argomento Expr.
- Il valore **V** viene confrontato con *Pattern*₁, *Pattern*₂, ..., nell'ordine: Se il confronto dà sempre esito negativo, la valutazione riporta un errore. Altrimenti:
 - Sia Pattern_i il primo pattern con cui il confronto di V ha successo; si aggiungono provvisoriamente i nuovi legami determinati dal pattern matching.
 - Con questi nuovi legami viene valutata la corrispondente espressione E_i.
 - Il valore di E_i viene riportato come valore di f(Expr).
 - I legami provvisori vengono sciolti.

Esempi

```
(* gcd : int -> int -> int *)
(* gcd a b = massimo comun divisore di a e b *)
(* assumendo che almeno uno tra a e b sia diverso da 0 *)
let rec gcd a b =
  if b=0 then (abs a)
  else gcd b (a mod b)
```

Ma i due casi si possono distinguere mediante pattern:

```
let rec gcd a = function
    0 -> abs a
    | b -> gcd b (a mod b)
```

Uso della variabile muta per indicare "in tutti gli altri casi..."

```
(* xor: bool * bool -> bool *)
let xor = function
  (true, false) | (false, true) -> true
  | _ -> false
```

Pattern matching esplicito: espressioni match

match E with $P_1 \rightarrow E_1$ $| P_2 \rightarrow E_2$ | ... $| P_k \rightarrow E_k$

- I pattern P₁,..., P_n devono essere tutti dello stesso tipo, e dello stesso tipo di E (o avere un sottotipo in comune).
- Le espressioni E₁, ..., E_n devono essere tutte dello stesso tipo T (o avere un sottotipo più generale in comune T).
- Tipo dell'espressione match . . . : T.
- Valutazione: se nessun pattern è conforme al valore V di E: Match Failure. Altrimenti, se P_i è il primo pattern conforme al valore V di E, l'ambiente viene provvisoriamente esteso con i nuovi legami determinati dal pattern matching, in questo ambiente viene valutato il valore V_i di E_i, i nuovi legami vengono sciolti, e V_i viene riportato come valore dell'espressione match.

Esempio

```
let rec fact n =
  match n with
    0 -> 1
  | _ -> n * fact(n-1)
```

Cosa succede con questa definizione?

```
let rec fact n = function

0 \rightarrow 1

\mid n \rightarrow n * fact(n-1)
```

Esempio

```
let rec fact n =
  match n with
    0 -> 1
    | -> n * fact(n-1)
```

Cosa succede con questa definizione?

Error: This expression has type int -> int
 but an expression was expected of type int

Dichiarazioni locali: espressioni "let"

Dichiarazione locale di una variabile

$$let x = E in F$$

Le **espressioni** hanno sempre un tipo e un valore.

Il tipo e il valore di **let** $\mathbf{x} = \mathbf{E}$ **in** \mathbf{F} sono quelli dell'espressione che si ottiene da \mathbf{F} sostituendo ovunque \mathbf{x} con \mathbf{E} .

x è una variabile locale:

- x ha un valore (quello dell'espressione E) soltanto all'interno dell'espressione F.
- quando tutta l'espressione let x = E in F è stata valutata, x non ha più un valore.

```
# let x = 1+2 in x*8;;
- : int = 24
# x;;
Characters 0-1:
    x;;
^
```

Unbound value x

Valutazione di espressioni "let"

let x = E in F

- viene calcolato il valore v di E:
- la variabile x viene provvisoriamente legata a v;
- tenendo conto di questo nuovo legame, viene calcolato il valore di F: questo è il valore dell'intera espressione;
- il legame provvisorio di x viene sciolto: x torna ad avere il valore che aveva prima o nessun valore.

Cosa vi ricorda?

Valutazione di espressioni "let"

let x = E in F

- viene calcolato il valore v di E:
- la variabile x viene provvisoriamente legata a v;
- tenendo conto di questo nuovo legame, viene calcolato il valore di F: questo è il valore dell'intera espressione;
- il legame provvisorio di x viene sciolto: x torna ad avere il valore che aveva prima o nessun valore.

Cosa vi ricorda?

let
$$x = E$$
 in $F \iff$ (function $x \rightarrow F$) E

Forma generale delle dichiarazioni locali

Esempio: let [rec] f <parametri> = <corpo> in E

DICHIARAZIONE-LET in ESPRESSIONE

- È un'espressione
- Il suo valore è il valore che ha ESPRESSIONE nell'ambiente che si ottiene estendendo l'ambiente attuale mediante DICHIARAZIONE-LET
- Per valutare

DICHIARAZIONE-LET in ESPRESSIONE

in un ambiente A:

- viene "valutata" **DICHIARAZIONE-LET** in \mathcal{A} (l'ambiente \mathcal{A} viene esteso)
- viene valutata ESPRESSIONE nel nuovo ambiente
- \odot viene ripristinato l'ambiente \mathcal{A}

Dichiarazioni locali per evitare di calcolare più volte il valore di una stessa espressione

Esempio: dati tre interi n, m e k, determinare il quoziente e il resto di n+m diviso k

```
(* esempio: int * int * int -> int * int *)
let esempio (n,m,k) = ((n+m)/k, (n+m) \mod k)
```

Il valore di n+m viene calcolato 2 volte

```
let esempio(n, m, k) =
   let somma = n+m
   in (somma/k, somma mod k)
```

O, equivalentemente: applica a n + m quella funzione che applicata ad un argomento somma mi riportera somma/k . somma mod k

```
let esempio(n, m, k) =
   (function somma -> (somma/k, somma mod k)) (n+m)
                  se define una funzione ausiliaria che applicato al suo argomento somma mi riporta il quoziente
                  e il resto per la divisione per k dell'argomento della funzione ausiliaria
let esempio(n, m, k) =
   let aux somma = (somma/k, somma mod k) se define localmente una funzione
```

Esempio: riduzione di una frazione ai minimi termini

Rappresentiamo una frazione mediante una coppia di interi.

```
(* gcd : int -> int -> int *)
let rec gcd a = function
    0 -> abs a
    | b -> gcd b (a mod b)

(* fraction : int * int -> int * int *)
let fraction (n,d) = (n/gcd n d, d/gcd n d)
```

Esempio: riduzione di una frazione ai minimi termini

Rappresentiamo una frazione mediante una coppia di interi.

```
(* gcd : int -> int -> int *)
let rec gcd a = function
    0 -> abs a
    | b -> gcd b (a mod b)

(* fraction : int * int -> int * int *)
let fraction (n,d) = (n/gcd n d, d/gcd n d)

let fraction (n,d) =
    let com = gcd n d
    in (n/com, d/com)
```

Ha senso rendere gcd locale a fraction?

Esempio: riduzione di una frazione ai minimi termini

Rappresentiamo una frazione mediante una coppia di interi.

```
(* gcd : int -> int -> int *)
let rec gcd a = function
    0 -> abs a
    | b -> gcd b (a mod b)

(* fraction : int * int -> int * int *)
let fraction (n,d) = (n/gcd n d, d/gcd n d)

let fraction (n,d) =
    let com = gcd n d
    in (n/com, d/com)
```

Ha senso rendere gcd locale a fraction?

Motivi per dichiarare localmente una funzione:

- non ha significato autonomo
- o consente di "risparmiare" parametri

Gestione dei casi "eccezionali"

OCaml prevede un tipo di dati particolare, quello delle le eccezioni:

exn

Le eccezioni consentono di scrivere programmi che segnalano un errore: cioè di definire funzioni parziali.

failure: è un costruttore funzionale, che applicata ad un stringa costruisce un valore Exception

Procedura di definizione di una funzione parziale:

se *caso "eccezionale"* allora ERRORE altrimenti

Esiste un insieme di eccezioni predefinite: Match_failure, Division_by_zero,...

```
# int_of_string "123pippo";;
Exception: Failure "int_of_string".
# String.sub "0123456" 2 30;;
Exception: Invalid_argument "String.sub".
```

I nomi delle eccezioni iniziano tutti con una lettera maiuscola

Come segnalare un errore

L'insieme dei valori del tipo **exn** può essere esteso, mediante la **dichiarazione di eccezioni**:

exception NegativeNumber

NegativeNumber: è un valore di tipo Exception raise: solleva le eccezioni che è una parola chiave

Dopo aver dichiarato un'eccezione, l'eccezione può essere sollevata:

```
(* fact: int -> int
   fact n = fattoriale di n, se n non e' negativo,
            altrimenti solleva NegativeNumber *)
let rec fact n =
  if n < 0 then raise NegativeNumber
                  (* viene "sollevata" l'eccezione *)
  else if n=0 then 1
       else n * fact (n-1)
# fact 3;;
-: int. = 6
# fact (-1);;
Exception: NegativeNumber.
```

Propagazione delle eccezioni

```
# 4 * fact (-1) ;;
Exception: NegativeNumber.
```

Se durante la valutazione di un'espressione **E** viene sollevata un'eccezione, il calcolo del valore di **E** termina immediatamente (il resto dell'espressione non viene valutato), e viene sollevata l'eccezione.

```
(* loop : 'a -> 'b *)
let rec loop x = loop x;;

# let f=fact(-1) in loop f;;
Exception: NegativeNumber.
```

Catturare un'eccezione

Un'eccezione può essere **catturata** per implementare procedure di questo tipo:

```
se nel calcolo di tale valore si verifica un errore allora .....

# try 4 * fact(-1) se tutto va bene riporta il valore de try, altrimenti riporto il valore de with with NegativeNumber -> 0;; se non esce l'eccezione del with allora uscirà l'eccezione che esce dal try usando l'eccezione posso semplificare il codice

let rec gcd a b = try gcd b (a mod b) with Division_by_zero -> abs a (* b=0 *)
```

Attenzione:

Se **E** è di tipo **exn**:

- E può essere il valore di qualunque funzione
- E può essere argomento di qualunque funzione

calcolare il valore di E

Le eccezioni sono "eccezioni" alla tipizzazione forte.

conta_digits: string -> int conta_digits s = numero di caratteri numerici in s

conta_digits: string -> int conta_digits s = numero di caratteri numerici in s

Algoritmo iterativo:

```
max_index <- (length s) - 1; i <- 0; n <- 0
while i <= max_index:
   if carattere in posizione i e' numerico then n <- n+1;
   i <- i+1;
return n</pre>
```

Algoritmo ricorsivo:

conta_digits: string -> int conta_digits s = numero di caratteri numerici in s

Algoritmo iterativo:

```
max_index <- (length s) - 1; i <- 0; n <- 0
while i <= max_index:
   if carattere in posizione i e' numerico then n <- n+1;
   i <- i+1;
return n</pre>
```

Algoritmo ricorsivo:

i: è una variabile di ciclo

Apriamo il manuale di OCaml

Nel Modulo Stdlib

http://caml.inria.fr/pub/docs/manual-ocaml/libref/Stdlib.html

val int_of_string : string -> int
 Convert the given string to an integer.

```
# int_of_string "123";;
- : int = 123
```

Nel Modulo String

http://caml.inria.fr/pub/docs/manual-ocaml/libref/String.html

- val get : string -> int -> char
 - String.get s n returns the character at index n in string s.

You can also write **s.[n]** instead of String.get s n. Raises Invalid_argument if n not a valid index in s.

val length: string -> int
 Return the length (number of characters) of the given string.

```
# String.length "pippo";;
- : int = 5
```

Sottoproblema: determinare se un carattere è numerico

```
(* numeric : char -> bool *)
let numeric c =
```

Sottoproblema: determinare se un carattere è numerico

```
(* numeric : char -> bool *)
let numeric c =
    c >= '0' && c <= '9'

(* conta_digits: string -> int
    conta_digits s = numero di caratteri numerici in s *)
```

Sottoproblema: determinare se un carattere è numerico

```
(* numeric : char -> bool *)
let numeric c =
  c >= '0' && c <= '9'
(* conta_digits: string -> int
   conta_digits s = numero di caratteri numerici in s *)
let conta_digits s =
  let max_index = (String.length s) - 1 in
  (* loop: int -> int *)
  (* loop i = numero di caratteri numerici in s
     a partire da quello in posizione i *)
  let rec loop i =
    if i > max index then 0
    else if numeric s.[i] then 1 + loop (i+1)
         else loop (i+1)
  in loop 0
```

La dichiarazione locale di loop consente di "risparmiargli" il parametro s

Uso "sporco" delle eccezioni

```
loop i = prova a estrarre dalla stringa il carattere c in posizione i;
se esiste: se numeric c, allora 1 + loop (i+1)
altrimenti loop i
altrimenti vuol dire che i > String.length s, quindi riporta 0
```

Uso "sporco" delle eccezioni

"sporco" delle eccezioni : per migliore la compattezza delle funzioni

```
loop i = prova a estrarre dalla stringa il carattere c in posizione i;
se esiste: se numeric c, allora 1 + loop (i+1)
altrimenti loop i
altrimenti vuol dire che i > String.length s, quindi riporta 0
```

```
let conta_digits s =
  let rec loop i =
    try if numeric S.[i] then 1 + loop (i+1)
      else loop (i+1)
    with Invalid_argument "index out of bounds" -> 0
  in loop 0
```

Uso "sporco" delle eccezioni

la variabile muta qua viene usata per indicare che per qualunque eccezione riporta 0

```
loop i = prova a estrarre dalla stringa il carattere c in posizione i;
se esiste: se numeric c, allora 1 + loop (i+1)
altrimenti loop i
altrimenti vuol dire che i > String.length s, quindi riporta 0
```

```
let conta_digits s =
  let rec loop i =
    try if numeric s.[i] then 1 + loop (i+1)
       else loop (i+1)
    with _ -> 0
  in loop 0
```

Definizioni ricorsive

$$n! = 1 \times 2 \times ... \times n - 1 \times n$$

= $(n-1)! \times n = n \times (n-1)!$

Caso "base":

$$0! = 1$$

```
(* fact: int -> int *)
let rec fact n =
   if n=0 then 1
   else n * fact (n-1)
```

Il fattoriale è "definito in termini di se stesso", ma per un caso "più facile".

rec è una parola chiave:

```
# let fact_errore n =
   if n=0 then 1
   else n * fact_errore (n-1) ;;
```

Definizioni ricorsive

$$n! = 1 \times 2 \times ... \times n - 1 \times n$$

= $(n-1)! \times n = n \times (n-1)!$

Caso "base":

$$0! = 1$$

```
(* fact: int -> int *)
let rec fact n =
   if n=0 then 1
   else n * fact (n-1)
```

Il fattoriale è "definito in termini di se stesso", ma per un caso "più facile".

rec è una parola chiave:

```
# let fact_errore n =
    if n=0 then 1
    else n * fact_errore (n-1) ;;
Error: Unbound value fact_errore
```

Ricorsione

Nei linguaggi funzionali "puri" non esistono costrutti di controllo per la realizzazione di cicli quali (**for, while, repeat**), ma il principale meccanismo di controllo è la ricorsione.

La ricorsione è una tecnica per risolvere problemi complessi riducendoli a problemi più semplici dello stesso tipo.

Per risolvere un problema ricorsivamente occorre:

- Identificare i casi semplicissimi (casi di base) che possono essere risolti immediatamente
- Dato un generico problema complesso, identificare i problemi più semplici dello stesso tipo la cui soluzione può aiutare a risolvere il problema complesso
- Assumendo di saper risolvere i problemi più semplici (ipotesi di lavoro), determinare come operare sulla soluzione dei problemi più semplici per ottenere la soluzione del problema complesso

Problema: valutazione di un'espressione aritmetica rappresentata da una stringa

Obiettivo: scrivere un programma che, data una stringa che rappresenta un'operazione aritmetica semplice tra interi non negativi, ne riporti il valore numerico.

Esempio: il valore riportato per la stringa "34+12"è l'intero 46. Le operazioni consentite sono somma, differenza, prodotto, divisione (intera).

Tipo e specifica dichiarativa della funzione principale

evaluate: string -> int

evaluate s = valore numerico dell'espressione rappresentata dalla stringa s. Errore se s non rappresenta un'espressione aritmetica semplice

Progetto: riduzione a sottoproblemi

Identificazione di un sottoproblema utile:

```
 \begin{array}{c} \text{split\_string s} = (n, op, m) \\ \text{dove n} = \text{primo operando}, \\ \text{op} = \text{carattere che rappresenta l'operazione}, \\ \text{m} = \text{secondo operando}. \end{array}
```

Per risolvere il problema split_string:

cercare il primo carattere non numerico:

```
primo_non_numerico: string -> int
```

```
primo_non_numerico s = posizione del primo carattere non numerico nella stringa s.

Errore se non esiste
```

estrarre una parte di una stringa:

substring: string -> int -> int -> string

substring s j k = sottostringa di s che va dalla posizione j alla posizione k.

Sottoproblema primo_non_numerico (I)

primo_non_numerico: string -> int

primo_non_numerico s = posizione del primo carattere non numerico nella stringa s. Errore se non esiste

Algoritmo (iterativo): iniziando con l'indice i=0, si incrementa i fino a che il carattere in posizione i è numerico. Quando il carattere in posizione i non è numerico, riportare il valore di i.

```
let primo_non_numerico s =
  let rec loop i =
    (* loop: int -> int *)
    (* loop i = indice del primo carattere non numerico
        in s, a partire da quelo in posizione i *)
    if not (numeric s.[i]) then i
    else loop (i+1)
in loop 0
  loop inizializzata a 0
```

Soluzione del problema "substring"

substring: string -> int -> int -> string

substring s j k = sottostringa di s che va dalla posizione j alla posizione k.

Utilizziamo String.sub: string -> int -> int -> string

String.sub s start len returns a fresh string of length len, containing the substring of s that starts at position start and has length len.

La lunghezza della sottostringa riportata da substring s j k è (k-j)+1, quindi:

```
let substring s j k = String.sub s j ((k-j)+1)
```

Soluzione del problema "split_string"

split_string : string -> int * char * int

split_string s = (n,op,m), dove, se **i** è la posizione del primo carattere non numerico di **s**:

- n è l'intero rappresentato dalla sottostringa di s che va dal primo carattere fino a quello in posizione i-1
- op è il carattere in posizione i
- m è l'intero rappresentato dalla sottostringa di s che va dal carattere in posizione i+1 fino alla fine della stringa

Usiamo:

- int_of_string : string -> int per la conversione di stringhe in interi
- String.length: string -> int: String.lengts s = numero di caratteri di s

Soluzione del problema principale "evaluate"

Occorre considerare diversi casi a seconda del carattere che rappresenta l'operazione (che deve essere una delle 4 operazioni)

```
(* evaluate: string -> int *)
let evaluate s =
  let(n,op,m) = split_string s
  in if op='+' then n+m
      else if op='-' then n-m
      else if op='* then n*m
      else if op='/' then n/m
      else if op='/'
```

Soluzione del problema principale "evaluate"

Occorre considerare diversi casi a seconda del carattere che rappresenta l'operazione (che deve essere una delle 4 operazioni)

exception BadOperation

Uso di eccezioni diverse per identificare il tipo di errore

```
(* primo_non_numerico: string -> int *)
let primo_non_numerico s =
   let rec loop i =
        if not (numeric s.[i]) then i
        else loop (i+1)
   in loop 0

# primo_non_numerico "1234";;
Exception: Invalid_argument "index out of bounds".
```

Uso di eccezioni diverse per identificare il tipo di errore

```
(* primo_non_numerico: string -> int *)
let primo non numerico s =
 let rec loop i =
      if not (numeric s.[i]) then i
      else loop (i+1)
  in loop 0
# primo non numerico "1234";;
Exception: Invalid argument "index out of bounds".
let primo non numerico str =
  let rec loop i =
      if not (numeric str.[i]) then i
      else aux (i+1)
  in try loop 0
     with _ -> raise BadOperation
```

Uso di eccezioni diverse (II)

```
(* split_string : string -> int * char * int *)
let split_string s =
  let i = primo_non_numerico s
  in (int_of_string (substring s 0 (i-1)), s.[i],
      int_of_string(substring s (i+1)((String.length s)-1)))
# split_string "43+abc";;
Exception: Failure "int_of_string".
```

Uso di eccezioni diverse (II)

```
(* split_string : string -> int * char * int *)
let split string s =
  let i = primo non numerico s
  in (int of string (substring s 0 (i-1)), s.[i],
     int of string(substring s (i+1)((String.length s)-1)))
# split string "43+abc";;
Exception: Failure "int_of_string".
exception BadInt
(* split_string : string -> int * char * int *)
let split_string s =
  let i = primo_non_numerico s
  in try (int_of_string (substring s 0 (i-1)), s.[i],
          int_of_string (substring s (i+1)
                         ((String.length s)-1))
     with _ -> raise BadInt
```

"evaluate" con un'espressione match

I diversi casi considerati da evaluate si distinguono a seconda della "forma" del carattere che rappresenta l'operatore

```
let evaluate s =
  let (n,op,m) = split_string s
  in match op with
    '+' -> n+m
    | '-' -> n-m
    | '*' -> n*m
    | '/' -> n/m
    | _ -> raise BadOperation
```

Pattern non esaustivi

```
\# let evaluate s = let (n, op, m) = split string <math>s
                     in match op with
                       '+' -> n+m
                     | '-' \rightarrow n-m
                     | '*' -> n*m
                     / /' -> n/m;;
Characters 54-127:
  .....match op with
      '+' -> n+m
    | '-' -> n-m
    | '*' -> n*m
    | ' /' -> n/m..
Warning 8: this pattern-matching is not exhaustive.
Here is an example of a value that is not matched: 'a'
val evaluate : string -> int = <fun>
# evaluate "35=22";;
Exception: Match failure ("//toplevel//", 16, 5).
```