

Stirling

- Ricorsione ad albero: Numeri di Stirling del II tipo.
 - Formulazione del problema ed esemplificazione:
 - * In quanti modi si possono ripartire n elementi in k gruppi non vuoti? Quante sono le possibili partizioni di un insieme di cardinalità n in k sottoinsiemi non vuoti?
 - Problema generale.
 - * Determinazione del numero di partizioni di un insieme di n elementi in k sottoinsiemi non vuoti: in quanti modi è possibile ripartire...?
 - * Approccio ricorsivo - impostazione: fissato un particolare elemento, per formare una partizione posso scegliere se questo starà da solo o assieme ad altri elementi...
- Impostazione di una soluzione ricorsiva generale.
 - Riduzioni ricorsive ($1 < k < n$), preso un oggetto X :
 - * se X costituisce un gruppo da solo restano $S(n-1, k-1)$ possibilità di ripartire gli altri $n-1$ oggetti in $k-1$ gruppi;
 - * altrimenti per ciascuna delle $S(n-1, k)$ ripartizioni che posso formare con $n-1$ oggetti ho k modi di decidere con chi sta X .
 - Casi base e riduzioni ricorsive:
 - * se $k = 1$: quanti modi per ripartire gli oggetti?
 - * se $k = n$: quanti modi per ripartire gli oggetti?
 - In sintesi, i numeri di Stirling del II tipo sono così definiti:
 - * $S(n, 1) = S(n, n) = 1$ per $n > 0$
 - * $S(n, k) = S(n-1, k-1) + k S(n-1, k)$ per $1 < k < n$

```
(define st      ; val: intero
  (lambda (n k) ; 1 <= k <= n interi
    (if (or (= k 1) (= k n))
        1
        (+ (st (- n 1) (- k 1)) (* k (st (- n 1) k))))
    )
  ))
```

LCS

- Lunghezza della sottosequenza comune piu' lunga (LLCS)
 - $llcs("",v) = llcs(u,"") = 0$
 - $llcs(au,av) = 1 + llcs(u,v)$
 - $llcs(au,bv) = \max(llcs(u,bv), llcs(au,v))$ se $a \neq b$
- Problema della sottosequenza comune piu' lunga: soluzioni (LCS).
 - Calcolo della LCS a partire dalla struttura di "lcs" (qui '+' rappresenta la giustapposizione di stringhe):
 - * $lcs("",v) = lcs(u,"") = ""$
 - * $lcs(au,av) = a + lcs(u,v)$
 - * $lcs(au,bv) = \text{longer}(lcs(u,bv), lcs(au,v))$ se $a \neq b$

```
(define llcs
  (lambda (s1 s2)
    (cond
      ((or (= (string-length s1) 0) (= (string-length s2) 0)) 0)
      ((char=? (string-ref s1 0) (string-ref s2 0))
       (+ 1 (llcs (substring s1 1) (substring s2 1))))
      (else
       (max (llcs (substring s1 1) s2) (llcs s1 (substring s2 1))))
    ))
  ))

(define lcs
  (lambda (s1 s2)
    (cond
      ((or (= (string-length s1) 0) (= (string-length s2) 0)) "")
      ((char=? (string-ref s1 0) (string-ref s2 0))
       (string-append (substring s1 0 1) (lcs (substring s1 1) (substring s2 1))))
      (else
       (longer-string (lcs (substring s1 1) s2) (lcs s1 (substring s2 1))))
    ))
  ))

(define longer-string
  (lambda (s1 s2)
    (let ((s1l (string-length s1)) (s2l (string-length s2)))
      (cond
        ((> s1l s2l) s1)
        ((< s1l s2l) s2)
        ((= (random 2) 0) s1)
        (else s2)
      ))
    ))
)
```

Fibonacci

```
(define adulti ; val: intero (numero coppie)
  (lambda (t) ; t: intero non negativo
    (if (= t 0)
        1
        (+ (adulti (- t 1)) (cuccioli (- t 1))))
    ))

(define cuccioli
  (lambda (t)
    (if (= t 0)
        0
        (adulti (- t 1)))
    ))

(+ (adulti 12) (cuccioli 12))
```

Lista numeri primi

- Raffinamenti del programma (I):
 - Fra i “candidati” divisori di n , e' sufficiente considerare quelli dispari (ad eccezione di 2);
 - Verifica ricondotta all'esistenza di divisori DISPARI nell'intervallo $[3, n-1]$.
- Raffinamenti del programma (II):
 - Fra i “candidati” divisori di n , e' sufficiente considerare quelli minori o uguali alla radice di n $[\sqrt{n}]$;
 - Se $n = pq$ e $p > \sqrt{n}$, allora $q < \sqrt{n}$;
 - Verifica ricondotta all'esistenza di divisori dispari nell'intervallo $[3, \text{floor}(\sqrt{n})]$;
 - $\text{floor}(x)$ e' la parte intera di x .

```
(define primo?      ; val: boolean
  (lambda (n)      ; n >= 2 intero
    (if (even? n)
        (= n 2)
        (not (divisori-in? n 3 (sqrt n))))
    )
  ))

(define divisori-in? ; val: boolean
  (lambda (n inf sup) ; n, inf, sup: interi positivi
    (cond
      ((> inf sup) false)
      ((= (remainder n inf) 0) true)
      (else (divisori-in? n (+ inf 2) sup))
    )
  ))

(define lista-primi ; val: lista di interi
  (lambda (a b)      ; a, b: interi >= 2
    (cond
      ((> a b) null)
      ((primo? a) (cons a (lista-primi (+ a 1) b)))
      (else (lista-primi (+ a 1) b))
    )
  ))

(lista-primi 2 50)
```

Algoritmo del “contadino russo” per la moltiplicazione.

```
(define mul          ; val: intero
  (lambda (m n)      ; m, n: interi non negativi
    (mul-rec m n 0)
  ))

(define mul-rec      ; val: intero
  (lambda (m n p)    ; m, n, p: interi non negativi
    (cond ((= n 0) p)
          ((even? n) (mul-rec (* 2 m) (quotient n 2) p))
          (else ; n dispari
            (mul-rec (* 2 m) (quotient n 2) (+ m p))
          )
    )
  ))
```

MCD

Algoritmo di Euclide per il Massimo Comun Divisore (MCD).

- Proprieta' catturate dalla definizione ricorsiva:

- $\text{MCD}(x, x) = x$
- $\text{MCD}(x, y) = \text{MCD}(x, y-x)$ se $x < y$
- $\text{MCD}(x, y) = \text{MCD}(x-y, y)$ se $x > y$

oppure in termini di resto della divisione

- $\text{MCD}(x, y) = y$ se $x \bmod y = 0$
- $\text{MCD}(x, y) = \text{MCD}(y, x \bmod y)$ altrimenti
- $[x \bmod y : \text{resto della divisione intera di } x \text{ per } y]$

```
(define mcd      ; val: intero
  (lambda (x y)  ; x, y: interi positivi
    (cond ((= x y) x)
          ((< x y) (mcd x (- y x)))
          (else (mcd (- x y) y))
          )
    ))
```