

IL PROBLEMA DELLA MOLTIPLICAZIONE DI SEQUENZE DI MATRICI

- A - MATRICE $p \times q$
 - B - MATRICE $q \times r$
- (E QUINDI A E B SONO COMPATIBILI)

PRODOTTO DI MATRICI "RIGHE-PER-COLONNE"

MATRIX-MULTIPLY (A, B)

$p := \text{rows}[A]$

$q := \text{columns}[A]$

$r := \text{columns}[B]$

for $i := 1$ to p do

for $j := 1$ to r do

$C[i, j] := 0$

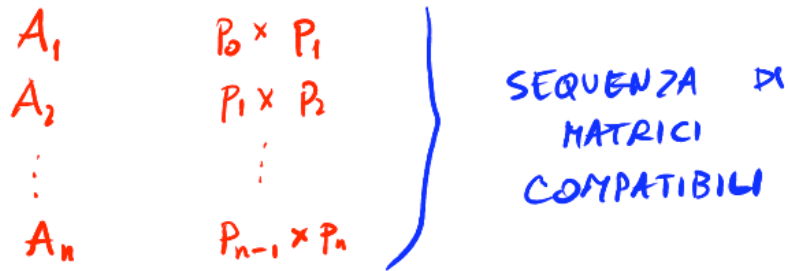
for $k := 1$ to q do

$C[i, j] := C[i, j] + A[i, k] \cdot B[k, j]$

return C

COMPLESSITA' $O(p \cdot q \cdot r)$

MOLTIPLICAZIONE DI SEQUENZE DI MATRICI



- A NOI INTERESSA CALCOLARE $A_1 \cdot A_2 \cdot \dots \cdot A_n$
- IL PRODOTTO DI MATRICI E' ASSOCIATIVO, CIOE' $A \cdot (B \cdot C) = (A \cdot B) \cdot C$



ESEMPIO

$$A_1 : 10 \times 100$$

$$A_2 : 100 \times 5$$

$$A_3 : 5 \times 50$$

$$\#((A_1 \cdot A_2) \cdot A_3) = 10 \cdot 100 \cdot 5 + 10 \cdot 5 \cdot 50 = 5000 + 2500 = 7500$$

$$\begin{aligned} \#(A_1 \cdot (A_2 \cdot A_3)) &= 100 \cdot 5 \cdot 50 + 10 \cdot 100 \cdot 50 \\ &= 25000 + 50000 = 75.000 \end{aligned}$$

ESEMPIO (DIVERSE PARENTESIZZAZIONI)

$A_1 A_2 A_3 A_4$

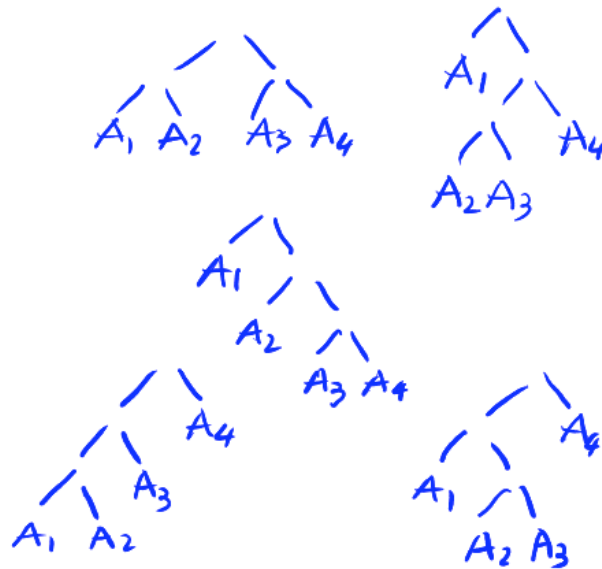
$((A_1 A_2)(A_3 A_4))$

$(A_1((A_2 A_3)A_4))$

$(A_1(A_2(A_3 A_4)))$

$((A_1 A_2)A_3)A_4$

$((A_1(A_2 A_3))A_4)$



DEF. PARENTESIZZAZIONI COMPLETE DI UNA SEQUENZA DI MATRICI

SI DICE CHE UN'ESPRESSIONE E E' COMPLETAMENTE PARENTESIZZATA SE VALE UNA DELLE SEGUENTI CONDIZIONI:

- E E' UNA SINGOLA MATRICE
- E HA LA FORMA $(E_1 E_2)$, DOVE E_1 ED E_2 SONO ESPRESSIONI COMPLETAMENTE PARENTESIZZATE.

METODO ESAUSTIVO

LA COMPLESSITA' DEL METODO ESAUSTIVO E' DOMINATA DAL NUMERO DI DIVERSE PARENTESIZZAZIONI

$P(n) = \#$ DIVERSE PARENTESIZZAZIONI DI UNA SEQUENZA DI n MATRICI

$$\begin{cases} P(1) = 1 \\ P(n) = \sum_{i=1}^{n-1} P(i) \cdot P(n-i) \end{cases}$$

$$P(1) = 1$$

$$P(2) = 1$$

$$P(3) = P(1)P(2) + P(2) \cdot P(1) = 2$$

$$P(4) = P(1) \cdot P(3) + P(2) \cdot P(2) + P(3) \cdot P(1) = 2 + 1 + 2 = 5$$

$n \geq 3,$

$$\begin{aligned} P(n) &= \sum_{i=1}^{n-1} P(i) \cdot P(n-i) = \\ &= 2P(1) \cdot P(n-1) + \sum_{i=2}^{n-2} P(i) \cdot P(n-i) \geq 2P(n-1) \end{aligned}$$

$$P(n) \geq 2P(n-1) \geq 2 \cdot 2P(n-2) = 2^2 P(n-2)$$

$$\geq 2^{n-2} P(2) = 2^{n-2}$$

$$\Rightarrow P(n) = \Omega(2^n)$$

CARATTERIZZAZIONE DI UNA SOLUZIONE OTTIMA
SIA E UNA PARENTESIZZAZIONE OTTIMA
PER LA SEQUENZA DI MATRICI (A_1, A_2, \dots, A_m) DI
DIMENSIONI $(p_0, p_1, p_2, \dots, p_n)$.

SUPPONIAMO CHE $n \geq 2$.

$$E = (E_1 \cdot E_2),$$

CON E_1 PARENTESIZZAZIONE DI (A_1, \dots, A_k)

E_2 PARENTESIZZAZIONE DI (A_{k+1}, \dots, A_m)

$$1 \leq k \leq m-1$$

POICHE'

$$\#(E) = \#(E_1) + \#(E_2) + p_0 p_k p_n$$

NE SEQUE CHE

- E_1 PARENTESIZZAZIONE OTTIMA DI (A_1, \dots, A_k)
- E_2 PARENTESIZZAZIONE OTTIMA DI (A_{k+1}, \dots, A_m)

PERTANTO LA CLASSE DEI SOTTOPROBLEMI
DA RISOLVERE E' DATA DA:

$$\{(A_i, \dots, A_j) : 1 \leq i \leq j \leq m\}$$

$m[i, j]$ = COSTO DI UNA SOLUZIONE OTTIMA
DI (A_i, \dots, A_j)

DEFINIZIONE RICORSIVA DEL COSTO DI UNA
PARENTESIZZAZIONE OTTIMA

$$m[i,j] = \begin{cases} 0 & i=j \\ \min_{i \leq k < j} (m[i,k] + m[k+1,j] + P_i P_k P_j) & i < j \end{cases}$$

```

MATRIX_CHAIN_ORDER(p)
  for i := 1 to n do
    m[i,i] := 0
  for Δ := 1 to n-1 do
    for i := 1 to n-Δ do
      j := Δ+i
      m[i,j] := +∞
      for k := i to j-1 do
        q := m[i,k] + m[k+1,j] + P_i P_k P_j
        if q < m[i,j] then
          m[i,j] := q
          s[i,j] := k
  return m, s
  
```

MATRIX-CHAIN-MULTIPLY (A, s, i, j)

if $i = j$ then

return A_i

else

$X := \text{MATRIX-CHAIN-MULTIPLY}(A, s, i, s[i, j])$

$Y := \text{MATRIX-CHAIN-MULTIPLY}(A, s, s[i, j] + 1, j)$

return $\text{MATRIX-MULTIPLY}(X, Y)$

ESERPIO

$A = (A_1, A_2, A_3, A_4, A_5, A_6)$

$p = (30, 35, 15, 5, 10, 20, 25)$

	1	2	3	4	5	6
1	0	15750 ¹	7875 ¹	9375 ³	11875 ³	15125 ³
2	-	0	2625 ²	4375 ³	7125 ³	10500 ³
3	-	-	0	750 ³	2500 ³	5375 ³
4	-	-	-	0	1000 ⁴	3500 ⁵
5	-	-	-	-	0	5000 ⁵
6	-	-	-	-	-	0

$(A_1 \cdot (A_2 \cdot A_3)) \cdot ((A_4 \cdot A_5) \cdot A_6)$

