Cálculo do produto de duas matrizes (1)

$$c_{ij} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \ldots + a_{iq}b_{qj} = \sum_{k=1}^{q} a_{ik}b_{kj}$$

No cálculo de cada elemento de C, são efectuadas q multiplicações (escalares)

Cálculo do produto de duas matrizes (2)

```
MATRIX-MULTIPLY(A[1..p, 1..q], B[1..q, 1..r])

1 let C[1..p,1..r] be a new matrix

2 for i <- 1 to p do

3 for j <- 1 to r do

4 C[i,j] <- 0

5 for k <- 1 to q do

6 C[i,j] <- C[i,j] + A[i,k] * B[k,j]

7 return C
```

#### Número de multiplicações

Se A e B são matrizes com dimensões  $p \times q$  e  $q \times r$ , respectivamente, no cálculo de C = AB, o número de multiplicações efectuadas entre elementos das matrizes é

$$p \times q \times r$$

(C tem  $p \times r$  elementos e são efectuadas q multiplicações para o cálculo de cada um)

Cálculo do produto de uma sequência de matrizes (Matrix-chain multiplication)

#### Problema

Dada uma sequência de matrizes a multiplicar

$$A_1 A_2 ... A_n, n > 0$$

com dimensões

$$p_0 \times p_1 \quad p_1 \times p_2 \quad \dots \quad p_{n-1} \times p_n$$

por que ordem efectuar os produtos de modo a minimizar o número de multiplicações entre elementos das matrizes?

(NOTA: A matriz  $A_i$  tem dimensão  $p_{i-1} \times p_i$ )

#### Exemplo

Sejam  $A_1$ ,  $A_2$  e  $A_3$  matrizes com dimensões

$$10 \times 100$$
,  $100 \times 5$  e  $5 \times 50$ 

Ordens de avaliação possíveis para o produto  $A_1A_2A_3$ 

$$(A_1A_2)A_3$$
$$A_1(A_2A_3)$$

#### Número de multiplicações

$$(A_1A_2)A_3$$
  
 $10 \times 100 \times 5 + 10 \times 5 \times 50 = 5000 + 2500 = 7500$   
 $A_1(A_2A_3)$   
 $100 \times 5 \times 50 + 10 \times 100 \times 50 = 25000 + 50000 = 75000$ 

Colocação de parêntesis

#### Formulação alternativa

Como colocar parêntesis no produto  $A_1A_2\dots A_n$  de modo a realizar o menor número de multiplicações possível?

Número de colocações de parêntesis distintas

$$\Omega\left(\frac{4^n}{n^{\frac{3}{2}}}\right)$$

Caracterização de uma solução óptima (1)

O produto  $A_1 A_2 \dots A_n$  será calculado de uma das formas

$$A_{1}(A_{2}...A_{n})$$
 $(A_{1}A_{2})(A_{3}...A_{n})$ 
 $(A_{1}...A_{3})(A_{4}...A_{n})$ 
 $\vdots$ 
 $(A_{1}...A_{n-2})(A_{n-1}A_{n})$ 
 $(A_{1}...A_{n-1})A_{n}$ 

O número n-mult de multiplicações a efectuar para o cálculo de

$$(A_1 \ldots A_k) (A_{k+1} \ldots A_n)$$

para qualquer  $1 \le k < n$ , será

$$\operatorname{n-mult}(A_1 \dots A_k) + \operatorname{n-mult}(A_{k+1} \dots A_n) + p_0 p_k p_n$$

Caracterização de uma solução óptima (2)

Procura-se o valor mínimo de

$$\operatorname{n-mult}(A_1 \dots A_n)$$

que depende do valor mínimo de

$$\operatorname{n-mult}(A_1 \dots A_k)$$
 e de  $\operatorname{n-mult}(A_{k+1} \dots A_n)$ 

para algum valor de k

O número mínimo m de multiplicações a efectuar será obtido para o valor de k que minimiza

$$m(A_1 \ldots A_k) + m(A_{k+1} \ldots A_n) + p_0 p_k p_n$$

#### Função recursiva

Sequência de matrizes a multiplicar

$$A_1 A_2 \dots A_n, \quad n > 0$$

Dimensões das matrizes:  $P = (p_0 p_1 \dots p_n)$ 

 $m_P[1..n, 1..n]$ :  $m_P[i,j]$  é o menor número de multiplicações a fazer para o cálculo do produto  $A_i \dots A_j$ 

$$m_{P}[i,j] = \begin{cases} 0 & \text{se } i = j \\ \min_{i \le k < j} \{ m_{P}[i,k] + m_{P}[k+1,j] + p_{i-1}p_{k}p_{j} \} & \text{se } i < j \end{cases}$$

Número mínimo de multiplicações (chamada inicial):  $m_P[1, n]$ 

Cálculo de m[i, j]

|   | m |          |                 |                 |          |  |  |
|---|---|----------|-----------------|-----------------|----------|--|--|
|   | 1 | 2        | 3               | 4               | 5        |  |  |
| 1 | 0 | $m_{12}$ | m <sub>13</sub> | m <sub>14</sub> | $m_{15}$ |  |  |
| 2 |   | 0        | m <sub>23</sub> | m <sub>24</sub> | $m_{25}$ |  |  |
| 3 |   |          | 0               | m <sub>34</sub> | $m_{35}$ |  |  |
| 4 |   |          |                 | 0               | $m_{45}$ |  |  |
| 5 |   |          |                 |                 | 0        |  |  |

#### Ordem de cálculo

- **1** Sequências de comprimento 1:  $m_{11}$ ,  $m_{22}$ ,  $m_{33}$ ,  $m_{44}$ ,  $m_{55}$  (Caso base)
- 2 Sequências de comprimento 2:  $m_{12}$ ,  $m_{23}$ ,  $m_{34}$ ,  $m_{45}$
- 3 Sequências de comprimento 3:  $m_{13}$ ,  $m_{24}$ ,  $m_{35}$
- 4 Sequências de comprimento 4:  $m_{14}$ ,  $m_{25}$
- **6** Sequências de comprimento 5:  $m_{15}$

Cálculo iterativo de m[1, n]

```
MATRIX-CHAIN-ORDER(p)
1 n < -|p| - 1
                              // p[0..n]
2 let m[1..n,1..n] be a new table
3 for i \leftarrow 1 to n do
4 \quad m[i, i] < 0
5 for 1 <- 2 to n do // 1 is the chain length
6
       for i < -1 to n - 1 + 1 do
7
          j <- i + l - 1
8
           m[i, j] <- INFINITY
           for k < -i to j - 1 do
               q \leftarrow m[i, k] + m[k + 1, j] +
10
                     p[i - 1] * p[k] * p[j]
11
               if q < m[i, j] then
                   m[i, j] \leftarrow q
12
13 return m[1, n]
```

## Complexidade de MATRIX-CHAIN-ORDER $(p_0 p_1 \dots p_n)$

Ciclo 3–4 é executado *n* vezes

Ciclo 5–12 é executado n-1 vezes (variável l)

Ciclo 6–12 é executado n - l + 1 vezes (variável i)

Ciclo 9–12 é executado l-1 vezes (variável k)

$$\sum_{l=2}^{n} \sum_{i=1}^{n-l+1} \sum_{k=i}^{i+l-2} 1 = \sum_{l=2}^{n} \sum_{i=1}^{n-l+1} l - 1 = \sum_{l=2}^{n} (n - (l-1))(l-1) = \sum_{l=1}^{n-1} (n-l)l =$$

$$n \sum_{l=1}^{n-1} l - \sum_{l=1}^{n-1} l^2 = n \frac{(n-1)n}{2} - \frac{(n-1)n(2n-1)}{6} = \frac{n^3 - n}{6} = \Theta(n^3)$$

Complexidade temporal  $\Theta(n^3)$ 

Complexidade espacial  $\Theta(n^2)$ 

#### Construção da solução

```
MATRIX-CHAIN-ORDER(p)
1 n < -|p| - 1
                           // p[0..n]
2 let m[1..n,1..n] and s[1..n-1,2..n] be new tables
3 for i <- 1 to n do
4 m[i, i] <- 0
5 for 1 <- 2 to n do // 1 is the chain length
6
       for i < -1 to n - 1 + 1 do
           i <- i + l - 1
8
           m[i, j] <- INFINITY
9
           for k \leftarrow i to j - 1 do
               q \leftarrow m[i, k] + m[k + 1, j] +
10
                    p[i - 1] * p[k] * p[j]
11
               if q < m[i, j] then
12
                   m[i, j] \leftarrow q
13
                   s[i, j] <- k // break at matrix k
```

14 return m and s

Solução calculada

$$p = 10 \quad 100 \quad 5 \quad 50 \quad 3$$

#### Matriz m (multiplicações)

|   | 1 | 2    | 3     | 4    |
|---|---|------|-------|------|
| 1 | 0 | 5000 | 7500  | 5250 |
| 2 |   | 0    | 25000 | 2250 |
| 3 |   |      | 0     | 750  |
| 4 |   |      |       | 0    |

Número mínimo de multiplicações para calcular . . .

$$A_1A_2 = 5000$$
  
 $A_2A_3 = 25000$   
 $A_1A_2A_3 = 7500$   
 $A_2A_3A_4 = 2250$   
 $A_1A_2A_3A_4 = 5250$ 

#### Matriz s (separação)

|   | 2 | 3 | 4 |
|---|---|---|---|
| 1 | 1 | 2 | 1 |
| 2 |   | 2 | 2 |
| 3 |   |   | 3 |

Separação dos produtos

$$A_1 \dots A_2 = (A_1)(A_2)$$

$$A_1 \dots A_3 = (A_1A_2)(A_3)$$

$$A_2 \dots A_4 = (A_2)(A_3A_4)$$

$$A_1 \dots A_4 = (A_1)(A_2 \dots A_4)$$

$$= (A_1)(A_2(A_3A_4))$$

Melhor colocação de parêntesis

```
s[1..n-1,2..n]: s[i,j] é a posição onde a sequência A_i ... A_i é
                dividida: (A_i \dots A_{s[i,i]})(A_{s[i,i]+1} \dots A_i)
PRINT-OPTIMAL-PARENS(s, i, j)
 1 \text{ if } i = j \text{ then}
 2 print "A"i
 3 else
 4
     print "("
 5
      PRINT-OPTIMAL-PARENS(s, i, s[i, j])
 6
      PRINT-OPTIMAL-PARENS(s, s[i, j] + 1, j)
 7 print ")"
```

## Sequências e subsequências

Seja x a sequência

$$x_1 x_2 \ldots x_m, m \geq 0$$

A sequência  $z = z_1 z_2 \dots z_k$  é uma subsequência de x se

$$z_j = x_{i_j}$$
,  $j = 1, \ldots, k$  e  $i_j < i_{j+1}$ 

Exemplo

$$x = A B C B D A B$$

São subsequências:

Não são subsequências:

# Subsequências comuns

Sejam x e y as sequências

$$x_1 x_2 ... x_m$$
 e  $y_1 y_2 ... y_n$ ,  $m, n \ge 0$ 

A sequência z é uma subsequência comum a x e y se

- ▶ z é uma subsequência de x e
- z é uma subsequência de y

## Exemplo

$$x = A B C B D A B$$
  
 $y = B D C A B A$ 

Subsequências comuns a x e a y

Maiores subsequências comuns a x e a y

BCAB BCBA BDAB

# Maior subsequência comum

Longest common subsequence

#### Problema

Dadas duas sequências x e y

$$x_1 x_2 \dots x_m$$
 e  $y_1 y_2 \dots y_n$ ,  $m, n \ge 0$ 

determinar uma maior subsequência comum a x e a y

Número de subsequências de uma sequência de comprimento m

 $2^{m}$