

Problème

Etant donnée une séquence $(A_1; A_2; \dots; A_n)$ de n matrices d'entiers ou, pour $i = 1; 2; \dots; n$, la matrice A_i est de dimension $p_{i-1} \times p_i$, comment parenthèse entièrement le produit $A_1 A_2 \dots A_n$ de façon à minimiser le nombre de multiplications scalaires..

Principe

supposons que nous sachions que la meilleure façon de parenthéser $M_i \dots M_j$ est $(M_i \dots M_k)(M_{k+1} \dots M_j)$.

1. $M_i \dots M_k$ est une matrice $p_{i-1} \times p_k$ et nécessite $m_{i,k}$ produits scalaires.
2. $M_{k+1} \dots M_j$ est une matrice $p_k \times p_j$ et nécessite $m_{k+1,j}$ produits scalaires
3. Le nombre total de produits scalaires est $m_{i,k} + m_{k+1,j} + p_{i-1} p_k p_j$.

```

n ← longueur[P] - 1
Pour i de 1 à n faire
    | m[i,i] ← 0
Fin Pour
Pour l de 1 à n-1 faire
    | Pour i de 1 à n-l faire
        | j ← i + 1; m[i; j] ← ∞;
        | Pour k de i à j-1 faire
            | q ← m[i, k] + m[k + 1, j] + f(P [i - 1], P[k], P[j]);
            | Si (q < m[i,j]) Alors
                | | m[i,j] ← q;
                | | s[i,j] ← k;
            | Fin Si
        | Fin Pour
    | Fin Pour
Fin Pour

```

Algorithme 1: Multiplication de chaine de matrices

Complexité

$$O = (n(n + 1) / 2)n$$

La complexite de cette algorithme est en $O(n) = n^3$