

Algorithmique III. L2 Informatique I41.

TD 4. Square & Multiply et factorisation de Hörner¹

EXERCICE 1. Écrivez l'algorithme d'exponentiation naïf sur la machine RAM, en supposant qu'un registre peut stocker des valeurs arbitrairement grandes. Calculez le nombre $C(n)$ d'instructions décodées par cet algorithme en fonction de n . On suppose que la première valeur sur la bande d'entrée est le nombre x à exponentier et le second l'exposant n . L'hypothèse est-elle réaliste sur une machine physique et peut-on considérer que la fonction I est la fonction de complexité de l'algorithme ?

EXERCICE 2. On appelle *chaîne d'additions* de longueur ℓ toute séquence $(a_k)_{k \in \llbracket 0, \ell \rrbracket}$ strictement croissante de $\ell + 1$ entiers naturels telle que $a_0 = 1$ et telle que chaque entier de la séquence est la somme de deux valeurs précédentes quelconques de cette séquence.

1. Définissez une chaîne d'additions en logique des prédicats.
2. Écrivez l'algorithme `DoubleAdd` qui est l'adaptation additive de l'algorithme `SquareMultiply` pour un monoïde $(X, +)$ où l'on a simplement remplacé la loi de composition multiplicative par une loi additive.
3. Soit (X, \times) un monoïde. Montrez que le nombre minimum de multiplications requises pour calculer x^n est la longueur minimale d'une chaîne d'additions $(a_i)_{i \in \llbracket 0, \ell \rrbracket}$ telle que $a_\ell = n$.

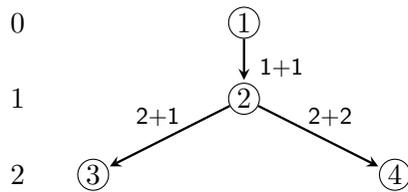


FIGURE 1. Arbre des chaînes d'additions de longueur $k = 2$.

4. On construit inductivement l'arbre des chaînes d'additions de la manière suivante : la racine contient la valeur $a_0 = 1$ et on crée en chaque nœud de l'arbre autant de fils que de nouvelles valeurs obtenues en additionnant deux valeurs quelconques sur le chemin qui le relie à la racine. Construisez l'arbre partiel de profondeur $k := 4$ (La figure 1 montre cet arbre partiel pour la profondeur $k = 2$).

5. Vérifiez que tout nœud de profondeur $k \geq 0$ a au plus $\frac{k(k+1)}{2}$ fils.
6. On se donne un élément x d'un monoïde (X, \times) . Quel est le nombre minimal de multiplications requises pour calculer x^{15} ?
7. Comparez le au nombre de multiplications effectuées par l'algorithme *square & multiply*, le calcul d'un carré étant comptabilisé comme une multiplication.

EXERCICE 3. Écrivez une version de l'algorithme *square & multiply* dans laquelle les bits de l'exposant sont utilisés dans l'ordre inverse, autrement dit du bits de poids faible vers le bit de poids fort.

EXERCICE 4. La suite de Fibonacci est une suite récurrente d'entiers naturels de premiers termes $F_0 := 0$ et $F_1 := 1$ définie par la relation

$$\forall n \in \mathbb{N} \quad F_{n+2} := F_{n+1} + F_n. \quad (1)$$

1. Écrivez un algorithme sur la machine RAM qui pour l'entrée n , calcule le terme F_n de la suite de Fibonacci. On suppose que les registres peuvent coder des entiers de taille arbitrairement grande. On supposera que $n \geq 2$. Calculez le nombre $C(n)$ d'instructions décodées par la machine RAM en fonction de n .

On définit la matrice $\Phi := \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$.

2. Démontrez que

$$\forall n \in \mathbb{N} \quad \Phi^{n+1} = \begin{pmatrix} F_{n+2} & F_{n+1} \\ F_{n+1} & F_n \end{pmatrix}. \quad (2)$$

3. Écrivez un algorithme `ProdMat(A,B)` qui renvoie le produit de deux matrices carrés avec $A[i][j]$ désignant le terme à la ligne i et la colonne j .
4. Écrivez un algorithme avec une complexité $\Theta(\log(n))$ pour calculer F_n .

1. Version du 17 mars 2023, 16 : 36

EXERCICE 5. Soit $N \geq 1$ et $b \geq 2$ deux entiers naturels. Démontrez que le nombre de chiffres de l'écriture de N en base b est égal à $\lfloor \log_b N \rfloor + 1$. Indication : on admet que pour tout réel $x \geq 0$, il existe un unique entier N tel que $N \leq x < N + 1$, appelé *partie entière* de x que l'on note $\lfloor x \rfloor$.

EXERCICE 6. On rappelle l'algorithme de Hörner :

```
ALGORITHME Horner(P,x):réel
DONNEES
· P[0,n]: liste de n+1 réels
· x: réel
VARIABLES
· R: réel
· i: entier
DEBUT
· R ← P[n]
· i ← 0
· TQ (i < n) FAIRE
·   · i ← i + 1
·   · R ← R * x + P[n - i]
· FTQ
· RENVOYER R
FIN
```

Démontrez que l'algorithme s'arrête et démontrez sa justesse. Indication : considérez le prédicat $P(i)$ suivant :

$$R = \sum_{k=0}^i a_{n-k} x^{i-k}. \quad (3)$$