

Cours Algorithmes avancés

Master 2 Réseaux et sécurité informatique

Réalisé par :Mme Merzougui
Département d'informatique
Université Badji Mokhtar - Annaba
Année 2020/2021

Organisation

- **Cours théoriques** : Les Lundis de 10:30 à 11:30 à la salle conférence.
- **Travaux dirigés** : Les Lundis de 11:30 à 12:30 à la salle conférence.
- **Travail pratique** : Implémentation de quelques méthodes étudiées en cours.
- **Réalisation** : C, C++, JAVA
- **Evaluation** : TP (50%) Examen écrit (50%).

Objectifs de cours

- Avoir des outils de programmation performante pour construire des algorithmes optimisés ;
- Utilisation des structures des données pour minimiser les espaces mémoires utilisée pour le stockage des données des programmes .

Plan de Cours

- Chapitre 1: Rappel sur la récursivité
- Chapitre 2: Arbres binaires de recherche
- Chapitre 3 : Arbres équilibrés
- Chapitre 4: Arbre Bicolore
- Chapitre 5: Méthodes de hachage

Chapitre I :
Rappel sur la récursivité

Chapitre I :

Rappel sur la récursivité

- Principe
- Utilisation
- Exemples

Chapitre I : Rappel sur la récursivité

Définition

- Moyen simple et élégant pour résoudre certain problème.
- Tout objet est dit récursif s'il se définit à partir de lui-même
- On appelle récursive toute fonction ou procédure qui s'appelle elle-même

Chapitre I : Rappel sur la récursivité

Principes de la récursivité

Décomposer le problème en un problème plus simple \Rightarrow réduire la taille du problème considéré.

- Pour la récursions sur des entiers : la taille du problème est dénie par un entier, on réduit la valeur de cet entier à chaque appel récursif.
- Pour la récursions sur les tableaux : Soit on considère la taille du tableau, on réduit la taille du tableau considéré à chaque appel récursif
I Ou bien on utilise un ou des indices qui varient à chaque appel pour tendre vers la condition d'arrêt (dépendant des valeurs des indices).

Chapitre I : Rappel sur la récursivité

Une fonction récursive doit comporter :

- ❖ Un cas d'arrêt dans lequel aucun autre appel n'est effectué .
- ❖ Un cas général dans lequel un ou plusieurs autres appels sont effectués La chaîne d'appel doit conduire au critère d'arrêt
- ❖ Optionnellement, des cas impossibles ou incorrects à traiter par des exceptions

Chapitre I : Rappel sur la récursivité

```
void p (...) {  
    if (fin) {                               Pas d'appel récursif (partie alors)  
        .....  
    }  
    else {                                     La procédure p s'appelle elle- même une ou  
        ... p (...)                             plusieurs fois (partie « sinon »)  
    }  
}
```

Chapitre I : Rappel sur la récursivité

Utilisation

- Récursivité et Récurrence Deux notions très proche :
mathématiques : récurrence informatique : récursivité
- De nombreuses définitions mathématiques sont récursives :

Définition (Peano)

0 est un entier naturel. Tout entier n a un successeur unique $S_n (= n + 1)$; Tout entier sauf 0 est le successeur d'un unique entier ; Pour tout énoncé $P(n)$ si $P(0)$ est vrai et si pour tout n , $P(n)$ implique $P(S_n)$ alors l'énoncé $\forall n : P(n)$ est vrai.

Chapitre I : Rappel sur la récursivité

Récursivité terminale

- On dit qu'une fonction est récursive terminale, si tout appel récursif est de la forme *return f(...)*
- Un algorithme récursif simple est *terminal* lorsque l'appel récursif est la dernière chose effectuée. Généralement ce genre d'algorithme peut facilement être transformé en une boucle.

Exemple:

```
si N = 0 retourner 1  
sinon retourner N x Fact(N-1)
```

Chapitre I : Rappel sur la récursivité

Récursivité multiple

- Un algorithme récursif est *multiple* si l'un des cas qu'il distingue se résout avec plusieurs appels récursifs.
- un algorithme à récursivité multiple ne peut pas être terminal.

Exemple (tours de Hanoi)

```
si n>0
  aux ← le piquet différent de d et a
  hanoi(n-1,d,aux)
  déplacer_dique(d,a)
  hanoi(n-1,aux,a)
fin si
```

Chapitre I : Rappel sur la récursivité

Récursivité Mutuelle

- Deux algorithmes sont *mutuellement récursifs* si l'un fait appel à l'autre et l'autre à l'un. On peut étendre cette définition à un nombre quelconque d'algorithmes ..

Exemple

Predicat de parité

Entrée : $n \in \mathbb{N}$

Sortie : *Vrai* si n est pair, *Faux* sinon

si $n=0$

Renvoyer *Vrai*

sinon

Renvoyer *impair*($n-1$)

fin si

Predicat d'imparité

Entrée : $n \in \mathbb{N}$

Sortie : *Vrai* si n est impair, *Faux* sinon

si $n=0$

Renvoyer *faux*

sinon

Renvoyer *pair*($n-1$)

fin si

Chapitre I : Rappel sur la récursivité

Calcule la factorielle d'un nombre entier

Algorithme Fact

Entrée : un entier positif N

Sortie : factorielle de N

```
si N = 0 retourner 1 //condition d'arret  
sinon retourner N x Fact(N-1) // appel récursive
```

Chapitre I : Rappel sur la récursivité

Comment ça marche ?

Appel à fact(4)

4*fact(3) = ?

Appel à fact(3)

3*fact(2) = ?

Appel à fact(2)

2*fact(1) = ?

Appel à fact(1)

1*fact(0) = ?

Appel à fact(0)

Retour de la valeur 1

1*1

Retour de la valeur 1

2*1

Retour de la valeur 2

3*2

Retour de la valeur 6

4*6

Retour de la valeur 24

Chapitre I : Rappel sur la récursivité

Constatations

- L'écriture sous forme récursive est toujours plus simple que l'écriture sous forme itérative

Une question

- Une même fonction est-elle plus efficace sous forme récursive ou sous forme itérative ? (Ou, sous une autre forme, y a-t-il un choix optimal généralisable ?)
- **La réponse** : est non

Chapitre I : Rappel sur la récursivité

- **En revanche**

La plupart des traitements itératifs simples sont facilement traduisibles sous forme récursive (exemple du for)

- L'inverse est faux : Il arrive même qu'un problème ait une solution récursive triviale alors qu'il est très difficile d'en trouver une solution itérative