

Module EA4 – Éléments d'Algorithmique II

Outils pour l'analyse des algorithmes

Dominique Poulalhon

`dominique.poulalhon@irif.fr`

Université Paris Diderot
L2 Informatique & Math-Info
Année universitaire 2019-2020

ORGANISATION DU MODULE

Emploi du temps (en théorie)

- Cours : 2h par semaine, mercredi 13h45-15h45, amphitheâtre 2A
(naturellement) aussi obligatoire que les TD et TP
- TD : 2h par semaine
- TP : 2h par quinzaine (alternativement groupes pairs et impairs)

ORGANISATION DU MODULE

Emploi du temps (en théorie)

- Cours : 2h par semaine, mercredi 13h45-15h45, amphi 2A
(naturellement) aussi obligatoire que les TD et TP
- TD : 2h par semaine
- TP : 2h par quinzaine (alternativement groupes pairs et impairs)

Emploi du temps (en pratique)

dans un contexte de grève, il est probable que certaines des prochaines séances ne soient pas assurées

- pour le CM : impossible de rattraper plus tard, donc annulation pure et simple, et le programme de l'examen en tiendra compte
- pour les TD : très probablement impossible à rattraper, sauf éventuellement en utilisant des créneaux de TP ; on avisera, selon que les groupes sont impactés de manière équitable ou pas
- pour les TP : 6 séances, c'est déjà très peu, donc je voudrais qu'elles aient effectivement toutes lieu ; éventuellement, modifications des semaines utilisées

en particulier : sauf contrordre (via Moodle), *tous les groupes auront un TP la semaine prochaine (du 27 janvier)*

COMMUNICATION

Responsable du cours : Dominique Poulalhon

`dominique.poulalhon@irif.fr`

Chargés de TD-TP

- Groupe INFO 1 : Matthieu Picantin `picantin@irif.fr`
- Groupe INFO 2 : Simon Mauras `simon.mauras@irif.fr`
- Groupe INFO 3 : Anne Micheli `anne.micheli@irif.fr`
- Groupe INFO 4 : Max Dupré La Tour `maxduprelatour@gmail.com`
- Groupe MI 2 : Giovanni Bernardi `gio@irif.fr`
- Groupe MI 2 : Roberto Mantaci `mantaci@irif.fr`

COMMUNICATION

Responsable du cours : Dominique Poulalhon

`dominique.poulalhon@irif.fr`

Chargés de TD-TP

- Groupe INFO 1 : Matthieu Picantin `picantin@irif.fr`
- Groupe INFO 2 : Simon Mauras `simon.mauras@irif.fr`
- Groupe INFO 3 : Anne Micheli `anne.micheli@irif.fr`
- Groupe INFO 4 : Max Dupré La Tour `maxduprelatour@gmail.com`
- Groupe MI 2 : Giovanni Bernardi `gio@irif.fr`
- Groupe MI 2 : Roberto Mantaci `mantaci@irif.fr`

Pour nous écrire, toujours mentionner [EA4] dans le sujet

COMMUNICATION

Responsable du cours : Dominique Poulalhon

dominique.poulalhon@irif.fr

Chargés de TD-TP

- Groupe INFO 1 : Matthieu Picantin picantin@irif.fr
- Groupe INFO 2 : Simon Mauras simon.mauras@irif.fr
- Groupe INFO 3 : Anne Micheli anne.micheli@irif.fr
- Groupe INFO 4 : Max Dupré La Tour maxduprelatour@gmail.com
- Groupe MI 2 : Giovanni Bernardi gio@irif.fr
- Groupe MI 2 : Roberto Mantaci mantaci@irif.fr

Pour nous écrire, toujours mentionner [EA4] dans le sujet

Un site Moodle pour les annonces, les énoncés et les rendus de TP
donc : **Inscrivez-vous ! (dans le bon groupe)**

Attention : j'ai désinscrit tout le monde hier soir pour ne pas polluer les boîtes mail des anciens étudiants. **Réinscrivez-vous** si vous l'aviez déjà fait

MODALITÉS DE CONTRÔLE DES CONNAISSANCES

Session 1 :

- 60% examen final
- 40% contrôle continu :
 - une note de TD/TP, basée sur l'assiduité, la participation et des rendus d'exercices (sur Moodle donc... **Inscrivez-vous !**)

MODALITÉS DE CONTRÔLE DES CONNAISSANCES

Session 1 :

- 60% examen final
- 40% contrôle continu :
 - une note de TD/TP, basée sur l'assiduité, la participation et des rendus d'exercices (sur Moodle donc... **Inscrivez-vous !**)
 - a priori, deux petits contrôles, date(s) à déterminer

MODALITÉS DE CONTRÔLE DES CONNAISSANCES

Session 1 :

- 60% examen final
- 40% contrôle continu :
 - une note de TD/TP, basée sur l'assiduité, la participation et des rendus d'exercices (sur Moodle donc... **Inscrivez-vous !**)
 - a priori, deux petits contrôles, date(s) à déterminer

MODALITÉS DE CONTRÔLE DES CONNAISSANCES

Session 1 :

- 60% examen final
- 40% contrôle continu :
 - une note de TD/TP, basée sur l'assiduité, la participation et des rendus d'exercices (sur Moodle donc... **Inscrivez-vous !**)
 - a priori, deux petits contrôles, date(s) à déterminer

MODALITÉS DE CONTRÔLE DES CONNAISSANCES

Session 1 :

- 60% examen final
- 40% contrôle continu :
 - une note de TD/TP, basée sur l'assiduité, la participation et des rendus d'exercices (sur Moodle donc... **Inscrivez-vous !**)
 - a priori, deux petits contrôles, date(s) à déterminer

Session 2 : max entre

- examen de session 2

MODALITÉS DE CONTRÔLE DES CONNAISSANCES

Session 1 :

- 60% examen final
- 40% contrôle continu :
 - une note de TD/TP, basée sur l'assiduité, la participation et des rendus d'exercices (sur Moodle donc... **Inscrivez-vous !**)
 - a priori, deux petits contrôles, date(s) à déterminer

Session 2 : max entre

- examen de session 2
- 60% examen de session 2 + 40% CC

THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

algorithme = « méthode (systématique) de résolution d'un problème »

THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

algorithme = « méthode (systématique) de résolution d'un problème »

concept non limité à l'informatique – d'ailleurs, de nombreux algorithmes ont été décrits bien avant l'invention des ordinateurs :

- des algorithmes de calcul
(opérations arithmétiques, approximation de π , de $\sqrt{2}$...)

THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

algorithme = « méthode (systématique) de résolution d'un problème »

concept non limité à l'informatique – d'ailleurs, de nombreux algorithmes ont été décrits bien avant l'invention des ordinateurs :

- des algorithmes de calcul
(opérations arithmétiques, approximation de π , de $\sqrt{2}$...)
- des constructions géométriques
(milieu d'un segment, parallèles, centre d'un cercle, pentagone régulier...)

THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

algorithme = « méthode (systématique) de résolution d'un problème »

concept non limité à l'informatique – d'ailleurs, de nombreux algorithmes ont été décrits bien avant l'invention des ordinateurs :

- des algorithmes de calcul
(opérations arithmétiques, approximation de π , de $\sqrt{2}$...)
- des constructions géométriques
(milieu d'un segment, parallèles, centre d'un cercle, pentagone régulier...)
- des recettes de cuisine



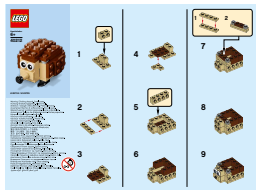
THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

algorithme = « méthode (systématique) de résolution d'un problème »

concept non limité à l'informatique – d'ailleurs, de nombreux algorithmes ont été décrits bien avant l'invention des ordinateurs :

- des algorithmes de calcul
(opérations arithmétiques, approximation de π , de $\sqrt{2}$...)
- des constructions géométriques
(milieu d'un segment, parallèles, centre d'un cercle, pentagone régulier...)
- des recettes de cuisine
- des manuels de construction...



THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

algorithme = « méthode (systématique) de résolution d'un problème »

concept non limité à l'informatique – d'ailleurs, de nombreux algorithmes ont été décrits bien avant l'invention des ordinateurs :

- des algorithmes de calcul
(opérations arithmétiques, approximation de π , de $\sqrt{2}$...)
- des constructions géométriques
(milieu d'un segment, parallèles, centre d'un cercle, pentagone régulier...)
- des recettes de cuisine
- des manuels de construction...

mais le concept a pris une importance particulière avec l'apparition de machines capables d'exécuter fidèlement et rapidement une suite d'opérations prédéfinie

THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

algorithme = « méthode (systématique) de résolution d'un problème »

Étymologie : Muhammad Ibn Mūsā al-Khuwārizmī

mathématicien perse du début du 9^e siècle

« *Kitābu 'l-mukhtasar fī hisābi 'l-jabr wa'l-muqālah* » ou « *Abrégé du calcul par la restauration et la comparaison* » : considéré comme le premier manuel d'algèbre, explique comment résoudre les équations du second degré

traduit en latin et diffusé en Europe à partir du 12^e siècle

(c'est aussi grâce à un de ses livres que se répand la notation positionnelle décimale venue d'Inde)

le terme **algorithme** est d'abord utilisé pour désigner les méthodes (de calcul) utilisant des chiffres, par opposition au **calcul** traditionnel (du latin *calculus*, petit caillou) avec des abaques

THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

algorithme = « méthode (systématique) de résolution d'un problème »

THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

algorithme = « méthode (systématique) de résolution d'un problème »

trois axes d'étude :

- conception
- preuve de correction
- étude de l'efficacité

THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

algorithme = « méthode (systématique) de *résolution* d'un problème »

trois axes d'étude :

- conception
- preuve de correction : un algorithme est *correct* si, pour chaque entrée, il *termine* en produisant la *bonne sortie*
- étude de l'efficacité

THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

algorithme = « méthode (systématique) de *résolution* d'un problème »

trois axes d'étude :

- conception
- preuve de correction : un algorithme est *correct* si, pour chaque entrée, il *termine* en produisant la *bonne sortie*
- étude de l'efficacité : les ressources nécessaires (temps, mémoire) sont-elles raisonnables ? Est-il possible de faire mieux ?

THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

algorithme = « méthode (systématique) de *résolution* d'un problème »

trois axes d'étude :

- conception : y a-t-il des *techniques générales* ?
- preuve de correction : un algorithme est *correct* si, pour chaque entrée, il *termine* en produisant la *bonne sortie*
- étude de l'efficacité : les ressources nécessaires (temps, mémoire) sont-elles raisonnables ? Est-il possible de faire mieux ?

THÈME DU COURS

algorithmique = « conception et analyse des algorithmes »

algorithme = « méthode (systématique) de *résolution* d'un problème »

trois axes d'étude :

- conception : y a-t-il des *techniques générales* ?
- preuve de correction : un algorithme est *correct* si, pour chaque entrée, il *termine* en produisant la *bonne sortie*
- étude de l'efficacité : les ressources nécessaires (temps, mémoire) sont-elles raisonnables ? Est-il possible de faire mieux ?

(et au passage, on apprendra un peu de **PYTHON**, parce que c'est un joli langage particulièrement adapté à l'algorithmique)

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Addition de deux entiers :

$$\begin{array}{rcccc} 1 & 3 & 5 & 7 \\ + & 2 & 4 & 6 & 8 \\ \hline \end{array}$$

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Addition de deux entiers :

$$\begin{array}{rcccc} & & & 1 & \\ & 1 & 3 & 5 & 7 \\ + & 2 & 4 & 6 & 8 \\ \hline & & & & 5 \end{array}$$

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Addition de deux entiers :

$$\begin{array}{rcccc} & & 1 & & 1 \\ & 1 & 3 & 5 & 7 \\ + & 2 & 4 & 6 & 8 \\ \hline & & & 2 & 5 \end{array}$$

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Addition de deux entiers :

$$\begin{array}{rcccc} & & 1 & & 1 \\ & 1 & 3 & 5 & 7 \\ + & 2 & 4 & 6 & 8 \\ \hline & & 8 & 2 & 5 \end{array}$$

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Addition de deux entiers :

$$\begin{array}{rcccc} & & 1 & & 1 \\ & 1 & 3 & 5 & 7 \\ + & 2 & 4 & 6 & 8 \\ \hline & 3 & 8 & 2 & 5 \end{array}$$

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Addition de deux entiers :

$$\begin{array}{rcccc} & & 1 & & 1 \\ & 1 & 3 & 5 & 7 \\ + & 2 & 4 & 6 & 8 \\ \hline & 3 & 8 & 2 & 5 \end{array}$$

```
def addition(nb1, nb2) :
```

```
# nb1 et nb2 entiers représentés par des tableaux de chiffres décimaux  
# (en commençant par les unités)
```

```
    res = []
```

```
    retenue = 0
```

```
# parcours parallèle des deux tableaux :
```

```
    for (chiffre1, chiffre2) in zip(nb1, nb2) :
```

```
        tmp = chiffre1 + chiffre2 + retenue
```

```
        retenue = tmp//10 # division euclidienne (en python3)
```

```
        res.append(tmp%10) # ajout à la fin du tableau
```

```
    return res + [retenue] # concaténation de 2 tableaux
```

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Addition de deux entiers :

$$\begin{array}{rcccc} & & 1 & & 1 \\ & 1 & 3 & 5 & 7 \\ + & 2 & 4 & 6 & 8 \\ \hline & 3 & 8 & 2 & 5 \end{array}$$

correction : en montrant l'invariant :

« après i tours de boucle, $\text{res} = n_1 + n_2 \text{ modulo } 10^i$ »

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Addition de deux entiers :

$$\begin{array}{rcccc} & & 1 & & 1 \\ & 1 & 3 & 5 & 7 \\ + & 2 & 4 & 6 & 8 \\ \hline & 3 & 8 & 2 & 5 \end{array}$$

correction : en montrant l'invariant :

« après i tours de boucle, $\text{res} = n_1 + n_2 \text{ modulo } 10^i$ »

complexité en temps : autant d'additions **élémentaires** que de chiffres dans l'écriture décimale des entiers.

\Rightarrow « complexité **linéaire** » (en la taille ℓ des données, la taille étant ici le nombre de chiffres décimaux : $n_1, n_2 \in O(10^\ell)$)

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Multiplication de deux entiers (1)

```
def multiplication(nb1, nb2) :  
    # nb1 représenté par un tableau de chiffres  
    # nb2 un entier  
    res = nb1[:]    # copie du tableau nb1  
    for i in range(2, nb2+1) : # répéter nb2-1 fois  
        res = addition(res, nb1)  
    return res
```

correction : en montrant l'invariant :

« après l'étape i , $\text{res} = i \times n_1$ »

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Multiplication de deux entiers (1)

```
def multiplication(nb1, nb2) :  
    # nb1 représenté par un tableau de chiffres  
    # nb2 un entier  
    res = nb1[:]    # copie du tableau nb1  
    for i in range(2, nb2+1) : # répéter nb2-1 fois  
        res = addition(res, nb1)  
    return res
```

correction : en montrant l'invariant :

« après l'étape i , $\text{res} = i \times n_1$ »

complexité en temps : $n_2 - 1$ additions de (grands) entiers,
chacune étant de coût linéaire en la taille du résultat $n_1 n_2$ – donc en
 $\log(n_1 n_2) = \log(n_1) + \log(n_2)$

\implies complexité en $O(n_2 \times \log(n_1 n_2))$,
c'est-à-dire $O(\ell \times 10^\ell)$ si les deux entiers sont de taille ℓ

1. (ou plus précisément $n_2 - 1$)

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Multiplication de deux entiers (2)

```
def multiplication_par_un_chiffre(nb1, chiffre2) :  
    # nb1 représenté par un tableau de chiffres  
    res = []  
    retenue = 0  
    for chiffre1 in nb1 :  
        tmp = chiffre1 * chiffre2 + retenue  
        retenue = tmp//10      # division euclidienne  
        res.append(tmp%10)  
    return res + [retenue]
```

correction : en montrant l'invariant :

« après i tours de boucle, $\text{res} \equiv n_1 \times \text{chiffre}_2 \pmod{10^i}$ »

complexité en temps : un tour de boucle par chiffre de n_1 , de coût constant

\implies complexité en $O(\log(n_1)) = O(\ell)$ si les nombres sont de taille ℓ

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Multiplication de deux entiers (2)

```
def multiplication(nb1, nb2) :  
    # nb1, nb2 représentés par des tableaux de chiffres  
    res = []  
    # parcours du tableau avec itération sur les couples  
    # (indice, contenu) de chaque case  
    for (i, chiffre2) in enumerate(nb2) :  
        tmp = multiplication_par_un_chiffre(nb1, chiffre2)  
        res = addition(res, [0]*i + tmp)  
    return res
```

correction : en montrant l'invariant :

« après l'étape i , $\text{res} \equiv n_1 \times n_2 \pmod{10^i}$ »

complexité en temps : un tour de boucle par chiffre de n_2 , chacun de complexité linéaire en la taille du résultat

\implies complexité en $O(\ell^2)$ si les nombres sont de taille ℓ

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Puissance (d'un entier par exemple) (1)

```
def puissance(nb1, nb2) :  
    # nb1 un élément supportant la multiplication, nb2 un entier  
    res = 1  
    for i in range(nb2) :  
        res *= nb1  
    return res
```

correction : en montrant l'invariant :

« après i tours de boucle, $res = n_1^i$ »

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Puissance (d'un entier par exemple) (1)

```
def puissance(nb1, nb2) :  
    # nb1 un élément supportant la multiplication, nb2 un entier  
    res = 1  
    for i in range(nb2) :  
        res *= nb1  
    return res
```

correction : en montrant l'invariant :

« après i tours de boucle, $\text{res} = n_1^i$ »

complexité : chaque tour de boucle a la complexité d'une multiplication – donc $O(\ell^2)$ par la méthode précédente pour n_1, n_2 entiers de taille ℓ

$\implies O(\ell^2 \times 10^\ell)$ si n_1, n_2 entiers de taille ℓ

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Puissance (2) : l'exponentiation binaire

```
def puissance(nb1, nb2) :  
    # nb1 un élément supportant la multiplication, nb2 un entier  
    if nb2 == 0 : return 1  
    tmp = puissance(nb1, nb2//2)  
    carre = tmp * tmp  
    if nb2%2 == 0 : return carre  
    else : return nb1 * carre
```

correction?

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Puissance (2) : l'exponentiation binaire

```
def puissance(nb1, nb2) :  
    # nb1 un élément supportant la multiplication, nb2 un entier  
    if nb2 == 0 : return 1  
    tmp = puissance(nb1, nb2//2)  
    carre = tmp * tmp  
    if nb2%2 == 0 : return carre  
    else : return nb1 * carre
```

correction ? par récurrence (forte) sur n_2

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Puissance (2) : l'exponentiation binaire

```
def puissance(nb1, nb2) :  
    # nb1 un élément supportant la multiplication, nb2 un entier  
    if nb2 == 0 : return 1  
    tmp = puissance(nb1, nb2//2)  
    carre = tmp * tmp  
    if nb2%2 == 0 : return carre  
    else : return nb1 * carre
```

correction ? par récurrence (forte) sur n_2

complexité ?

EXEMPLE : LES OPÉRATIONS ARITHMÉTIQUES

Puissance (2) : l'exponentiation binaire

```
def puissance(nb1, nb2) :  
    # nb1 un élément supportant la multiplication, nb2 un entier  
    if nb2 == 0 : return 1  
    tmp = puissance(nb1, nb2//2)  
    carre = tmp * tmp  
    if nb2%2 == 0 : return carre  
    else : return nb1 * carre
```

correction ? par récurrence (forte) sur n_2

complexité ? chaque appel récursif nécessite 1 ou 2 multiplications,