Module EA4 – Éléments d'Algorithmique

Dominique Poulalhon dominique.poulalhon@liafa.univ-paris-diderot.fr

Université Paris Diderot L2 Informatique, Math-Info et EIDD Année universitaire 2013-2014

Organisation du module

Emploi du temps

- Amphi: 1h30 par semaine, lundi 11h30-13h, amphi 12E
- TD: 2h par semaine
 - Info1: vendredi 8h30 164E I. Cristescu
 ioana.cristescu@pps.univ-paris-diderot.fr
 - Info2: jeudi 8h30 477F H. Arfaoui heger.arfaoui@liafa.univ-paris-diderot.fr
 - Info3: vendredi 10h30 270F M. Sighireanu mihaela.sighireanu@liafa.univ-paris-diderot.fr
 - Info4 + EIDD : lundi 14h30 477F F. Bossière francois.bossiere@gmail.com
 - Math-Info: jeudi 8h30 476F D. Poulalhon dominique.poulalhon@liafa.univ-paris-diderot.fr

Organisation du module

Emploi du temps

- Amphi: 1h30 par semaine, lundi 11h30-13h, amphi 12E
- TD: 2h par semaine
 - Info1 : vendredi 8h30 164E I. Cristescu ioana.cristescu@pps.univ-paris-diderot.fr
 - Info2 : jeudi 8h30 477F H. Arfaoui heger.arfaoui@liafa.univ-paris-diderot.fr
 - Info3: vendredi 10h30 270F M. Sighireanu mihaela.sighireanu@liafa.univ-paris-diderot.fr
 - Info4 + EIDD : lundi 14h30 477F F. Bossière francois.bossiere@gmail.com
 - Math-Info: jeudi 8h30 476F D. Poulalhon dominique.poulalhon@liafa.univ-paris-diderot.fr
- début des TD : jeudi 23 janvier

ORGANISATION DU MODULE

Emploi du temps

- Amphi: 1h30 par semaine, lundi 11h30-13h, amphi 12E
- TD: 2h par semaine
- début des TD : jeudi 23 janvier

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

Un site web? sans doute pas, mais un site Didel. Inscrivez-vous!

MCC

- 60% examen final
- 40% contrôle continu (2 ou 3 interros dont probablement une lundi 17 février à la place de l'amphi)

= « conception et étude des algorithmes »

= « conception et étude des algorithmes »

 \ll algorithme \gg ?

= « conception et étude des algorithmes »

 $\mbox{\tt \ \it w}$ algorithme » ? = méthode (systématique) de résolution d'un problème

= « conception et étude des algorithmes »

pas limité au domaine informatique; d'ailleurs, de nombreux algorithmes ont été décrits bien avant l'invention des ordinateurs :

- des algorithmes de calcul
- des constructions géométriques
- des recettes de cuisine...

- = « conception et étude des algorithmes »

pas limité au domaine informatique; d'ailleurs, de nombreux algorithmes ont été décrits bien avant l'invention des ordinateurs :

- des algorithmes de calcul
- des constructions géométriques
- des recettes de cuisine...

Exemple : comment nourrir un loup ami des lapins? (© Jean-Luc Fromental, Grégoire Solotareff)

- = « conception et étude des algorithmes »

pas limité au domaine informatique; d'ailleurs, de nombreux algorithmes ont été décrits bien avant l'invention des ordinateurs:

- des algorithmes de calcul
- des constructions géométriques
- des recettes de cuisine...

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

= « conception et étude des algorithmes »

 $\mbox{\tt \ \it w}$ algorithme » ? = méthode (systématique) de résolution d'un problème

= « conception et étude des algorithmes »

 $\mbox{\tt \ \, }$ algorithme » ? = méthode (systématique) de résolution d'un problème

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

- = « conception et étude des algorithmes »

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

= « conception et étude des algorithmes »

- 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 ?

= « conception et étude des algorithmes »

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

- 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 ?

```
def addition(nb1, nb2) :
# entiers représentés par des tableaux de chiffres décimaux
  res = []
  retenue = 0
  for (chiffre1, chiffre2) in zip(nb1, nb2) :
    tmp = chiffre1 + chiffre2 + retenue
    retenue = tmp/10
    res.append(tmp%10)
  return res + [retenue]
```

Addition de deux entiers :

correction: en montrant l'invariant:

« après l'étape i, res = $n_1 + n_2$ modulo 10^i »

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

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



```
Multiplication de deux entiers (1)
def multiplication(nb1, nb2) :
  res = nb1[:]
  for i in range(1, valeur(nb2)) :
    res = addition(res, nb1)
  return res
correction : en montrant l'invariant :
                 « après l'étape i, res = i \times n_1 »
complexité en temps : n_2(-1) additions de (grands) entiers,
chacune étant de coût linéaire en la taille de n<sub>1</sub>
\implies complexité en O(n_2 \times \log(n_1)) = O(\ell \times 10^{\ell})
```

```
Exemple: les opérations arithmétiques
Multiplication de deux entiers (2)
def multiplication_par_un_chiffre(nb1, chiffre2) :
 res = []
 retenue = 0
 for chiffre1 in nb1:
   tmp = chiffre1 * chiffre2 + retenue
   retenue = tmp/10
   res.append(tmp%10)
 return res + [retenue]
correction?
```

complexité?

```
Multiplication de deux entiers (2)
def multiplication(nb1, nb2) :
 res = []
 for (i, chiffre2) in enumerate(nb2) :
   tmp = multiplication_par_un_chiffre(nb1, chiffre2)
   res = addition(res, [0]*i + tmp)
 return res
correction?
complexité?
```

```
Multiplication de deux entiers (3) : la méthode du paysan russe
def multiplication_russe(nb1, nb2) :
# cette fois, les entiers sont vraiment des entiers
 res = 0
 while nb2 != 0 :
   if nb2\%2 == 1 : res += nb1
   nb1 *= 2  # ou : nb1 << 1
   nb2 /= 2  # ou : nb2 >> 1
 return res
correction?
```

complexité?