

# EXAMEN L2, MODULE INFO3A

D. Michelucci

14 décembre 2020

## 1 Arithmétique <sup>1</sup>

1.  $a = 30, b = 16$ . Calculer  $u \in \mathbb{Z}$  et  $v \in \mathbb{Z}$  tels que  $au + bv = PGCD(a, b)$  avec l'algorithme d'Euclide généralisé, avec la présentation en tableau. Les colonnes sont :  $a, b, a \bmod b, q = a \div b, PGCD, u, v$ . La dernière ligne contient 1 dans la colonne  $u$  et  $k$  dans la colonne  $v$ .
2. Soient  $a, b$  deux entiers naturels non nuls donnés. Présentez les deux méthodes permettant de calculer, s'il existe,  $\alpha \in \mathbb{N}$  tel que  $\alpha a \bmod b = 1$ .
3. Donnez une formule pour le  $k$  ième chiffre après la virgule de  $1/D$  ( $D \geq 1 \in \mathbb{N}$ ) en base  $B$  (le premier chiffre est le 1 ième). Vous noterez  $a \div b$  ou  $\lfloor a/b \rfloor$  la division entière (ou euclidienne) de  $a$  par  $b$ . Exemple : en base  $B = 10, 1/7 = 0.142857$ , donc le 1 ième chiffre est 1, le 2 ième est 4, etc.

## 2 Arbre couvrant de coût minimal <sup>2</sup>

Arthur propose un algorithme pour le calcul de l'arbre couvrant de coût minimal d'un graphe non orienté connexe  $G$ , d'arêtes  $A$  et de sommets  $S$ . Il suppose que les coûts des arêtes sont tous différents. Il note  $\alpha(s)$  l'arête incidente en  $s \in S$  qui est de coût minimal, et  $E = \cup_{s \in S} \alpha(s)$ . Il conjecture que  $E$  est l'arbre couvrant de coût minimal de  $G$  :  $E$  couvre bien tous les sommets de  $G$ , et  $E$  a bien au plus  $|S| - 1$  arêtes car l'arête  $IJ$  de coût minimal est  $\alpha(I) = \alpha(J)$ .

1. Arthur prouve aussi que  $E$  n'a pas de cycle. Comment ? Indication : soit  $\dots T, U, V, W, \dots$  un cycle, et  $UV$  a le coût le plus grand des arêtes du cycle. Explicitiez la contradiction.
2. Cependant, l'algorithme d'Arthur est incorrect. Proposez un contre-exemple simple. Un graphe de 4 sommets et 3 arêtes suffit.

---

<sup>1</sup>Deux points/question.

<sup>2</sup>Deux points/question

### 3 Etude de complexité <sup>3</sup>

Le temps d'exécution  $T(n)$  d'un algorithme, pour une donnée de taille  $n$ , est :  
 $T(1) = 1, T(n) = 3T(n/2) + n$ .

1. Calculez  $T(2), T(4), T(8)$ .
2. On suppose  $n = 2^k$ . Quelle est la matrice  $M$  telle que :

$$\begin{pmatrix} n \\ T(n) \end{pmatrix} = M \begin{pmatrix} n/2 \\ T(n/2) \end{pmatrix}$$

3. Que vaut  $p$  dans

$$\begin{pmatrix} n \\ T(n) \end{pmatrix} = M^p \begin{pmatrix} 1 \\ T(1) \end{pmatrix}$$

4. Soient  $\lambda, \lambda'$  les deux valeurs propres de  $M$ , avec  $|\lambda| > |\lambda'|$ . Que valent  $\lambda, \lambda'$  ?
5. Il existe deux constantes  $a$  et  $b$  telles que  $T(n) = a\lambda^k + b\lambda'^k$ , quand  $n = 2^k$ . Que valent  $a$  et  $b$  ? Vérifiez que cela est cohérent avec la première question.
6. Que vaut  $x$  dans  $T(n) = O(n^x)$  ?

### 4 Problème de flot <sup>4</sup>

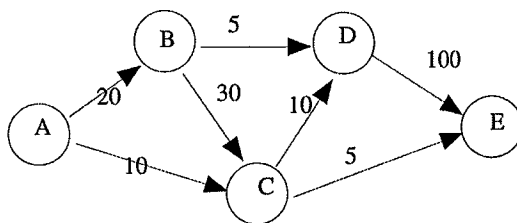


Figure 1: Capacité des arcs.

Il existe un flot de débit 20 de A à E dans le graphe de la figure 1.

1. Prouvez l'existence en donnant les débits dans les arcs.
2. Prouvez la maximalité en donnant une coupe de capacité 20.

---

<sup>3</sup>Un point / question

<sup>4</sup>Deux points / question