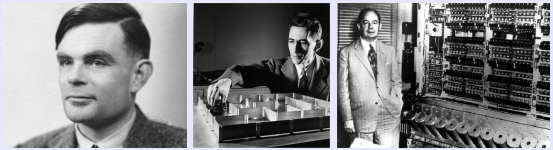

Information, Calcul et Communication

Compléments de cours

C’est quoi le bleu ?

		MOOC	décalage / MOOC	exercices prog. 1h45 Jeudi 8-10	cours prog. 45 min. Jeudi 10-11	cours théorie 90 min. Vendredi 13-14	cours théorie 90 min. Vendredi 14-15	exercices théorie 45 min. Vendredi 15-16	
1	10.09.26	--	-1	prise en main	Bienvenue/Introduction	Introduction + Algo 1		Algo 1	11.09.26
2	17.09.26	1. variables	0	variables / expressions	variables / expressions	Algorithmes 1 (suite)		Algo 1 suite	18.09.26
3	24.09.26	2. if	0	if – switch	if – switch	Algo 1	Algo 2 (stratégies)	Algo 2	25.09.26
4	01.10.26	3. for/while	0	for / while	for / while	Algo 2 (stratégies)	Calculabilité	Calculabilité	02.10.26
5	08.10.26	4. fonctions	0	fonctions (1)	fonctions (1)	Calculabilité	Représentations numériques	Représentations numériques	09.10.26
6	15.10.26		1	fonctions (2)	fonctions (2)	Représentations numériques	Signaux + Filtrage	Révisions	16.10.26
-	22.10.26								
7	29.10.26	5. tableaux (vector)	1	vector	vector	Examen 1 (1h45)			30.10.26
8	05.11.26	6. string + struct	1	array / string	array / string	Th. d’échantillonnage		Signaux–Echantillonnage	06.11.26
9	12.11.26		2	structures	structures	Signaux–Echantillonnage	Compression 1	Compression 1	13.11.26
10	19.11.26	7. pointeurs	2	pointeurs	pointeurs	Compression 1	Compression 2	Compression 2	20.11.26
11	26.11.26		-	entrées/sorties	entrées/sorties	Compression 2	Architecture des ordinateurs	Architecture des ordinateurs	27.11.26
12	03.12.26		-	erreurs / exceptions	erreurs / exceptions	Architecture des ordinateurs	Stockage/Réseaux	Stockage/Réseaux	04.12.26
13	10.12.26		-	révisions	théorie : sécurité	Stockage/Réseaux	Sécurité	Révisions	11.12.26
14	17.12.26	8. étude de cas	-	révisions	Révisions	Examen final (2h45)			18.12.26
					(ne sont pas sur le MOOC)	(prép. examen)	(« classe inversée » : rép. questions + compléments)		

Examen 1 2018 Q11

Quelle est la sortie de l'algorithme suivant sur l'entrée $L = (-3, 5, 12, -4, 3, 8, -1, -6, 4)$:

algo11

entrée : *L liste de valeurs*
sortie : *???*

```
a ⟵ taille(L)
R ⟵ ∅        // Liste vide
Si a ≥ 3
    Pour i de 1 à a−2
        Pour j de i+1 à a−1
            Pour k de j+1 à a
                Si L[i]+L[j]+L[k] = 0
                    R ⟵ (i, j, k)
Sortir : R
```

A] $\emptyset$ (liste vide)

***B]** $(2, 4, 7)$

C] $(5, -4, -1)$

D] $(1, 7, 9)$ ☞ attention on n'a pas écrit « **Sortir** » dans la boucle

E] $(1, 7, 9, 2, 4, 7)$ ☞ attention à la différence avec $R \longleftarrow R \oplus (i, j, k)$

F] $(7, 4, 2)$ ☞ attention à l'ordre dans lequel on parcourt (et dans lequel on écrit)

Examen 1 2018 Q12

Si l'on note n la taille de la liste L, quelle est la complexité de l'algorithme de la question précédente ?

*A] $\Theta(n^3)$	C] $\Theta(n^2)$
B] $\Theta(2^n)$	D] $\Theta(n^4)$

En examen, il suffirait de justifier :

1. qu'il y a trois boucles (cet argument tout seul ne suffit pas !)
2. que chaque boucle parcourt de l'ordre de n éléments
3. que l'intérieur de la dernière boucle est en $\Theta(1)$

En fait, la démonstration rigoureuse consiste à calculer

$$\sum_{i=1}^{n-2} \sum_{j=i+1}^{n-1} \sum_{k=j+1}^{n} \alpha$$

qui est bien en $\Theta(n^3)$, avec α le $\Theta(1)$ de l'intérieur de la boucle en k

Examen 1 2018 Q13

On s'intéresse ici à raccourcir les répétitions de trois ou plus valeurs identiques successives ; par exemple à produire la liste $(6,6,4,4,12,4,6)$ à partir de la liste $(6,6,4,4,4,12,4,6)$ en supprimant le 4 en cinquième position car il est présent trois fois consécutives.
À noter que :

- les seules valeurs supprimées sont celles qui sont répétées successivement trois fois ou plus (l'une à la suite de l'autre) ; on ne garde alors que deux de ces valeurs (cf la valeur 4 ci-dessus) ;
- toute valeur présente une ou deux fois successivement est préservée, et l'on conserve l'ordre de la liste ;
- en sortie on ne peut donc pas avoir plus de deux valeurs identiques consécutives.

Écrivez un algorithme **itératif** (c.-à-d. non récursif, mais avec des boucles) pour résoudre ce problème.

Examen 1 2018 Q13

Voici une solution possible :

simplifie1

entrée : L, *liste de nombres*
sortie : L', *version expurgée de* L

$n \longleftarrow$ **taille**(L)
Si $n \leq 2$
  Sortir : L
$L' \longleftarrow (L[1], L[2])$
Pour i allant de 3 à n
  Si $L[i] \neq L[i-1]$ **ou** $L[i] \neq L[i-2]$
    $L' \longleftarrow L' \oplus L[i]$
Sortir : L'

Plus de solutions et des commentaires dans le corrigé officiel.

Examen 1 2018 Q13 – Erreurs fréquentes

- Les valeurs à supprimer doivent être **consécutives**. Ceci est donc **incorrect** :

  Pour i allant de 1 à $n-2$
  - **Pour** j allant de $i+1$ à $n-1$
    - **Pour** k allant de $j+1$ à n
      - ...

  Contre-exemple : (4,3,4,7,4,12,4,3,4,3)

- Pour supprimer le i-ième élément d'une liste (revoir la semaine passée) :
  $L \longleftarrow (L[1], ..., L[i-1], L[i+1], ..., L[n])$
- Ne modifiez **JAMAIS** une liste pendant son parcours : grands riques d'écrire un algorithme faux !
  - la taille de la liste modifiée change ;
  - les indices des ses éléments changent.
  - Notez qu'un « **Pour tout** x dans L » se fait **de toutes façons** comme L était au départ (*même* si L change ; ne confondez pas avec un « **Tant que** ... »)

  ☞ préférez créer une nouvelle liste

Examen 1 2018 Q14

Déterminez la complexité de votre algorithme.
Justifiez votre réponse.

La complexité de l'algorithme précédent est en $\Theta(n)$, où n est la taille de la liste (précisez vos notations !). On ne parcourt en effet qu'une seule fois la liste.

Leçon I.2 (conception d'algorithmes) – Points clés

- approche descendante : **DÉCOMPOSEZ** le problème
- algorithmes récursifs :
  - ramener le problème à la résolution du *même* problème sur moins de données
  - penser à la condition d'arrêt
- programmation dynamique :
  stocker/mémoriser au lieu de recalculer
- problèmes de plus courts chemins
  complexité polynomimale : $\Theta(n^3)$, $\Theta(n^2)$ ou $\Theta(n)$ en fonction de la nature du problème (nombre de villes de départ/d'arrivée fixées)

Leçon I.2 (conception d'algorithmes) – Difficultés connues (1/2)

- **concevoir un algorithme récursif :**
  1. essayer de voir « le schéma qui se répète »
  2. pensez à la/aux condition(s) d'arrêt(s)
  3. si 1 est trop difficile : essayez, de partir d'à peine plus compliqué que 2 (conditions d'arrêt), et d'avancer « d'un cran de plus » pour arriver aux conditions d'arrêt pendant quelques pas (pour avoir une idée de 1)
- **méthodes usuelles pour avancer « d'un cran de plus » :**
  - enlever un
  - couper en deux

Leçon I.2 (conception d'algorithmes) – Difficultés connues (2/2)

- **calculer la complexité d'algorithmes** (en particulier récursifs)

  Vous avez trois moyens « pratiques » :

  1. ***Compter* les instructions**
     l'inconvénient est que cela conduit à une équation sur la complexité (fonction),
     qu'il est parfois (souvent ?) difficile de résoudre

  2. ***dessiner* le graphe des appels** depuis la taille n jusqu'à toutes les terminaisons et compter alors le nombre d'arcs (pour le parcours du pire cas)

     (revoir l'exemple du cours des appels du calcul récursif des coefficients du binôme)

  3. utiliser la méthode « **incrémenter et compter** » :
     de combien augmente la complexité si j'augmente la taille de l'entrée de 1 ?

     ☞ cela donne une estimation de la dérivée de la complexité (fonction)

Leçon I.2 (conception d'algorithmes) – Dichotomie

Écrire complètement l'algorithme de recherche par dichotomie dans une liste *ordonnée* :

- spécifier le problème
- « couper la liste en deux » : comment faire ?
  - ☞ je vous impose de passer 2 paramètres supplémentaires en entrée : indice de début de recherche et indice de fin de recherche (inclus)

On a donc :
Entrée : liste L *ordonnée*, valeur v, indice i (début), indice j (fin)
Sortie : vrai ou faux ($v \in L$?)

Leçon I.2 (conception d'algorithmes) – Dichotomie (v1)

recherche

entrée : *liste L ordonnée, valeur v, indice i (début), indice j (fin)*
sortie : *vrai ou faux*

Si $j < i$ **ou** L est vide
  Sortir : *faux*

$m \longleftarrow \lfloor \frac{i+j}{2} \rfloor$
Si $v = L[m]$
  Sortir : *vrai*
Si $v < L[m]$
  Sortir : recherche(L, v, i, m-1)
Sortir : recherche(L, v, m+1, j)

Leçon I.2 (conception d'algorithmes) – Dichotomie (v2 ?)

Et est-ce que cette version est correcte ?

recherche

entrée : *liste L ordonnée, valeur v, indice i (début), indice j (fin)*
sortie : *vrai ou faux*

Si $j < i$ **ou** L est vide
  Sortir : *faux*
Si $j = i$
  Sortir : $L[a] = x$ // *test, valeur booléenne*
$m \longleftarrow \lfloor \frac{i+j}{2} \rfloor$
Si $v < L[m]$
  Sortir : recherche(L, v, i, m)
Sortir : recherche(L, v, m, j)

Leçon I.1b (algorithmes, complexité) – Que fait-il ?

Algo

entrée : *entier naturel* n
sortie : *??*

Si $n \leq 1$
  Sortir : $n+2$
Sortir : $2 \cdot$ **Algo**$(n-1) -$ **Algo**$(n-2)$

1. Que calcule cet algorithme ?
2. Quelle est sa complexité ?

Leçon I.1b (algorithmes, complexité) – Ce qu'il fait

- Commencez par essayer avec quelques valeurs :

  $0 \longrightarrow 2$ $\quad 1 \longrightarrow 3$ $\quad 2 \longrightarrow 4$

  $3 \longrightarrow 5$ $\quad 4 \longrightarrow 6$ $\quad \cdots$

- Inférez la formule générale :

$$\textbf{Algo}(n) = n + 2$$

- Démontrez le :
  - vrai pour $n \leq 4$ (calculé ci-dessus)
  - supposons que ce soit vrai pour tout $k \leq n-1$ et montrons qu'alors c'est aussi vrai pour n :

$$\textbf{Algo}(n) = 2 \cdot \textbf{Algo}(n-1) - \textbf{Algo}(n-2) = 2\,(n-1+2) - (n-2+2) = n+2$$