Remarque: l'ordre des réponses était différent selon les variantes. Donc ne faites pas attention à la lettre correspondant à la réponse correcte mais seulement à la réponse correcte elle-même qui est surlignée en jaune. Quelques explications brèves sont ajoutées pour les ordres de complexité. Dans cet examen, L'opérateur modulo calcule le reste dans la division entière de l'opérande de gauche par l'opérande de droite et le caractère / désigne l'opérateur de la division entière. Toutes les questions portant sur l'ordre de complexité travaillent sur des nombres correspondant au cadre classique pour lequel les opérateurs arithmétiques ont un coût constant quelle que soit l'amplitude des opérandes.

Question 1: Soit X et Y deux entiers non-signés sur 16 bits. Dans cette question nous utilisons l'hexadécimal pour représenter ces nombres sous une forme compacte. Sachant que X est représenté par CAFE₁₆ quelle valeur doit avoir Y en hexadécimal pour que le résultat de X + Y donne FADA₁₆?

- A 2FDB₁₆
- B 3FDC₁₆
- C 2FDC₁₆
- D 2EDC₁₆

Question 2: Soit le nombre positif Z, de motif binaire 00010111, représenté en virgule fixe non-signée sur 8 bits, avec 5 bits de partie entière et 3 bits de partie fractionnaire.

Quelle est la valeur décimale du résultat de l'expression : 8*Z - 1

- A 10,5₁₀
- B 22₁₀
- C 23₁₀
- D 21,98₁₀

Question 3: On dispose d'une capacité de 10 bits pour représenter des nombres entiers signés avec la représentation du complément à deux. Quelle est la proposition correcte ?

- A Le domaine couvert par cette représentation en décimal est [-512, 512]
- B Les deux motifs binaires 1000000000 et 0000000000 représentent zéro
- C Le plus petit nombre décimal représentable est -100000000₁₀
- D L'opposée du motif binaire 100000000 est égal à lui-même.

Question 4: Quel est le meilleur ordre de complexité pour un algorithme de recherche de N valeurs quelconques dans une liste triée de taille N.

- A $O(N^2)$ mais pas $O(N \log(N))$
- B O(N log(N)) mais pas O(N) // N recherches dichotomique dans un ensemble de N éléments
- C O(N) mais pas O(log(N))
- D O(log(N)) mais pas O(1)

Question 5: Supposons que pour des données de taille N, la résolution d'un problème PA a un ordre de complexité en $O(2^N)$ tandis que celle du problème PB a un ordre de complexité en $O(N^3)$. Quelle réponse est correcte ?

- A PA est dans NP et PB est dans P
- B PB est non-déterministe polynomial et PA est dans P
- C PA est non-polynomial s'il n'est pas possible de vérifier une solution avec un algorithme de complexité polynomiale en fonction de N.
- D Aucune des autres réponses

Question 6: Une représentation en virgule flottante exploite 2 bits pour l'exposant (toujours positif) et 4 bits pour la mantisse. La forme <u>dénormalisée</u> est utilisée pour la représentation des nombres ayant la valeur la plus faible de l'exposant tandis que la forme <u>normalisée</u> est utilisée pour les autres valeurs de l'exposant. Le domaine couvert par cette représentation en décimal est:

- A [0.0625, 15]
- B [0, 15.75]
- C [0, 15.5]
- D [1, 15.5]

Question 7: Soit une liste <u>triée</u> non-vide L contenant N <u>entier relatifs.</u> Voici plusieurs exemples d'une telle liste: L1={2, 4, 4, 5, 33, 33, 33, 60}, L2={-100, -77, -12, 0}, L3={-12, -4, 1, 3, 3, 7, 9, 9, 16, 20}.

Un algorithme de recherche AlgABS(L,N,X) reçoit en entrée une telle liste L <u>d'entiers relatifs</u>, la taille N de cette liste et un nombre entier positif X. AlgABS(L,N,X) renvoie VRAI si X est égal à la <u>valeur absolue</u> d'un nombre présent dans L, et renvoie FAUX sinon.

<u>Exemples</u>: AlgABS(L1,8,5) renvoie VRAI, AlgABS(L2,4,9) renvoie FAUX, et AlgABS(L3,10,4) renvoie VRAI. Quel est l'ordre de complexité du meilleur algorithme qui réalise cette tâche?

- A O(N + log(N))
- B $O(N \log(N))$
- C O(N)
- O(log(N)) // trois recherches dichotomiques sont nécessaires : d'abord trouver l'éventuel changement le signe puis effectuer 2 recherche dichotomiques distinctes : coté positif et coté négatif.

Question 8: Les deux algorithmes **AlgoA** et **AlgoB** doivent calculer la N^{ième} puissance entière d'un nombre a. Les deux données a et N sont fournies en entrée et la sortie doit être a^N. Que peut-on dire de ces deux algorithmes et de leur ordre de complexité en fonction de **N** ?

```
AlgoA
entrée: nombre a, entier N ≥ 0
sortie: a<sup>N</sup>
v ← a
Pour i de 1 à N
v ← v * a
Sortir: v
```

```
AlgoB

entrée: nombre a, entier N ≥ 0

sortie: a<sup>N</sup>

Si N = 0

Sortir: 1

Sinon:

v ← AlgoB(a, N-1);

Sortir v
```

- A Les deux algorithmes sont corrects et ils ont un ordre de complexité différent
- B AlgoA est correct, AlgoB est incorrect et ils ont le même ordre de complexité
- C AlgoA est incorrect, AlgoB est correct et ils ont le même ordre de complexité
- D Les deux algorithmes sont incorrects

Question 9: La *programmation dynamique* désigne une approche de conception d'algorithme dans laquelle l'algorithme...

- A ne remet jamais en question un choix effectué à une étape du calcul
- B dispose d'une information globale lui permettant d'effectuer le meilleur choix
- C mémorise des calculs intermédiaires afin de ne pas les recalculer ultérieurement
- D prend toujours une décision sur la base d'une connaissance locale facile à calculer

Question 10: Algorithme récursif (2 questions)

Compléter l'algorithme récursif suivant pour le calcul de la $N^{i em}$ puissance entière d'un nombre a. Les deux données a et N sont fournies en entrée et la sortie doit être a^N . Quelles instructions faut-il écrire aux emplacements ① et ② dans ce pseudocode ?

```
AlgoRec

entrée: nombre a, entier N ≥ 0

sortie: a<sup>N</sup>

Si N = 0 Sortir 1

Si N = 1 Sortir a

Si (N modulo 2)=1

①??

Sinon
②??
```

Question 11: Pour votre choix à la question précédente, quel est l'ordre de complexité de AlgoRec?

```
A O(N log N) mais pas O(N)
B O(N) mais pas O(log(N))
C O(log N) mais pas O(1) // chaque passage divise le second opérande par 2
D O(2<sup>N</sup>) mais pas O(N<sup>2</sup>)
```

Question 12: En 1995 Sloane et Plouffe ont défini la superfactorielle Sf(N) pour l'entier N>0 comme suit : Sf(N) = 1 ! * 2 ! *... * (N-1) ! * N !

Quel est l'ordre de complexité du meilleur algorithme pour effectuer ce calcul ?

```
A O(N<sup>N</sup>) mais pas O(2<sup>N</sup>)

B O(2<sup>N</sup>) mais pas O(N<sup>2</sup>)

C O(N<sup>2</sup>) mais pas O(N)

D O(N) mais pas O(log(N)) // simple boucle avec des résultats mémorisés de (N-1)! et Sf(N-1)
```

Solution QUIZZ et questions ouvertes MT-EL 02/11/2018 Questions Ouvertes

Question 1 (7 points): Ecrire deux algorithmes exploitant une liste triée non-vide L d'entiers relatifs

Pour toutes les questions d'écriture de pseudocode, vous pouvez si vous en avez besoin définir et manipuler une (ou plusieurs) liste(s) supplémentaire(s) de la taille que vous voulez (indiquer cette taille). Cependant, excepté pour 1.2.4, <u>il n'est pas autorisé</u> d'« appeler » un algorithme pour manipuler une liste en une seule instruction. Par exemple, une instruction telle que L' ← tri_fusion(L) n'est pas autorisée.

1.1) Recherche en valeur absolue (3points)

1.1) Ecrire le pseudocode de l'algorithme qui reçoit en entrée la liste L, sa taille N>0, et un nombre entier positif X. La sortie de l'algorithme est le booléen indiquant si X est égal à **la valeur absolue** d'un nombre présent dans L. Exemple : l'algorithme renvoie **VRAI** s'il est appelé avec la liste L contenant les éléments {-5, -3, -1, 6, 9} et la valeur 3 pour X.

Contrairement à la question du quizz, on n'exige pas le « meilleur » algorithme qui résout ce problème mais seulement un algorithme qui détaille chaque instruction et obtient le résultat recherché.

1.1.1) indiquer en une à deux phrases le principe/l'ébauche de votre algorithme (0.5pt)

Effectuer une recherche linéaire qui teste chaque élément de L et se termine en renvoyant VRAI dès que la valeur absolue d'un élément vaut X. Il renvoie FAUX sinon

1.1.2) donner le pseudocode ci-dessous (2 pt)

```
Recherche_valeur_absolue
entrée: liste triée non-vide L d'entiers relatifs, taille de la liste N, entier positif X
sortie: booléen indiquant si X est égal à la valeur absolue d'un élément de L

Pour i de 1 à N
Si X = |L(i)| // valeur absolue de L(i)
Sortir VRAI

Sortir FAUX
```

1.1.3) <u>Justifier</u> (avec une à deux phrases) l'ordre de complexité de votre algorithme en fonction de N avec la notation de Landau en O(...). (0. 5 pt)

Il s'agit d'une recherche linéaire qui examine les N éléments de la liste L dans le pire des cas : O(N)

1.2) Recherche de l'élément le plus fréquent (4 points)

On continue ici à travailler avec une liste triée non-vide L contenant N entier relatifs. De plus, on suppose que toutes les valeurs de L sont comprises dans l'intervalle [-MAX, MAX]. Dans cet exercice on veut trouver l'élément qui apparaît le plus souvent dans la liste. Si deux valeurs ont le même nombre d'apparitions, l'algorithme peut renvoyer n'importe laquelle des valeurs ayant le nombre maximum d'apparition.

Exemple: si l'algorithme est appelé avec la liste $L = \{-5, -5, -3, -3, -3, -3, -1, 2, 2, 2, 2, 6, 6, 9\}$ et la valeur 10 pour MAX. On comptera comme correct un algorithme qui renvoie la valeur -3 ou la valeur 2 car ces deux valeurs apparaissent 4 fois chacune.

Plus particulièrement on demande le <u>meilleur</u> algorithme en termes d'ordre de complexité. La moitié des points des questions 1.2.1 à 1.2.3 est quand même obtenue si l'algorithme proposé est correct même s'il n'est pas le meilleur.

1.2.1) Indiquer en une à deux phrases le principe/l'ébauche de votre algorithme (0.5pt) :

Un parcourt linéaire de la liste triée permet d'actualiser <u>la valeur la plus fréquente</u> ainsi que le nombre d'apparitions de cette valeur mémorisé dans un <u>compteur</u>. On suppose que la première valeur de la liste est la plus fréquente avec un compteur à 1 ; dès qu'une valeur est plus fréquente on met à jour les deux variables.

1.2.2) donner le pseudocode ci-dessous (2 pt)

```
Element_le_plus_frequent
entrée : liste triée non-vide L d'entiers relatifs, taille de la liste N, entier MAX > 0
sortie : valeur entière signée la plus fréquente (cf donnée)
 valeur_freq \leftarrow L(1)
 compteur max
 valeur courante ← val freq
 compteur_courant ← compteur_max
 Pour k de 2 à N
      Si L(k) = valeur_courante
           compteur_courant ← compteur_courant + 1
           Si compteur_courant > compteur_max
                compteur_max ← compteur_courant
                valeur_freq ← valeur_courante
      Sinon
           valeur courante \leftarrow L(k)
           compteur_courant ← 1
  Sortir valeur_freq
```

1.2.3) <u>Justifier</u> (avec une à deux phrases) l'ordre de complexité de votre algorithme en fonction de N avec la notation de Landau en O(...).(0.5pt)

Il y a toujours N-1 passages dans la boucle itérative. Le reste ne dépend pas de N, donc O(N)

1.2.4) On suppose maintenant que les valeurs de L restent comprises dans l'intervalle [-MAX, MAX] mais que la liste <u>n'est pas triée</u>. Est-ce possible de résoudre le problème de la question 1.2 avec un ordre de complexité <u>meilleur</u> que O(Nlog(N)) ? Justifiez votre réponse en trois à quatre phrases en indiquant ce que vous feriez pour cela. Si nécessaire, vous pouvez indiquer que vous utilisez des algorithmes mentionnés dans le cours. On ne demande pas de pseudocode, seulement le principe/l'ébauche de votre approche (1 pt)

Comme indiqué au début de la question1, *on peut s'aider d'une liste supplémentaire*. De plus pour cette question 1.2 nous savons que les valeurs d'entiers relatifs sont comprises entre –MAX et MAX.

Nous pouvons décider d'utiliser une liste **LC** de (2*MAX +1) **compteurs** initialement nuls qui sont individuellement associés aux (2*MAX +1) entiers relatifs qui existent dans l'intervalle [-MAX, MAX].

On parcourt linéairement la liste L pour extraire l'entier relatif L(k) et à chaque passage on incrémente d'une unité le compteur LC(L(k) + MAX +1) => Complexité en O(N).

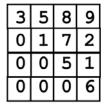
Ensuite une boucle linéaire sur LC permet de trouver l'indice du plus grand compteur avec une complexité en O(MAX)

Question 2: Type d'une matrice carrée A de taille N x N (6 points)

Soit une matrice carrée A non-vide de N lignes et de N colonnes contenant des nombres entiers. On accède à la valeur d'un élément de la matrice A avec la notation **A(i,j)** dans laquelle **i** est le **numéro de ligne** compris entre **1** et **N**, et **j** est le **numéro de colonne** compris entre **1** et **N**. Ecrire l'algorithme qui renvoie le type de la matrice parmi les 5 choix suivants :

- Nulle: Tous les éléments valent zéro.
- TriangSup: Triangulaire supérieure = tous les éléments <u>au-dessous</u> de la diagonale sont nuls
- **TriangInf**: Triangulaire inférieure = tous les éléments <u>au-dessus</u> de la diagonale sont nuls
- Diagonale : tous les éléments au-dessous et au-dessus de la diagonale sont nuls
- Autre : tous les cas différents des quatre cas précédents

Exemples:

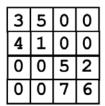


L'algorithme renvoie **TriangSup**

3 0 0 0 0 1 0 0 0 0 5 0 0 0 0 6

L'algorithme renvoie

Diagonale



L'algorithme renvoie

Autre

2.1) Indiquer en deux à trois phrases le principe/l'ébauche de votre algorithme (1 pt) :

A l'aide de 3 booléens, on suppose que les propriétés suivantes « **Nulle** », « **TriangSup** » et « **TriangInf** » sont **VRAI** et on parcourt tous les éléments la matrice pour éventuellement les invalider (passer à FAUX).

Après le parcours on peut déterminer la classe de la matrice selon la valeur finale des 3 booléens : **Nulle** si le booléen **Nulle** est VRAI, sinon **Diagonale** si les 2 autres booléens sont VRAI, etc...

- 2.2) (sur la page suivante) proposez un algorithme pour résoudre ce problème (4pt)
- 2.3) <u>Justifier</u> (avec une à deux phrases) l'ordre de complexité de votre algorithme en fonction de N avec la notation de Landau en O(...). (1 pt)

Le coût principal est le passage dans la double itération qui parcourt les N lignes et les N colonnes pour chaque ligne, ce qui en fait un ordre de complexité en **O(N²)** car la décision finale de la classe de la matrice ne dépend pas de N.

```
typeMat
entrée : entier N>0, matrice d'entiers A non-vide, de N lignes x N colonnes
sortie: un des 5 mot-clef parmi (Nulle, TriangSup, TriangInf, Diagonale, Autre)
boolNulle \leftarrow VRAI
boolTrSup \leftarrow VRAI
boolTrInf \leftarrow VRAI
Pour i de 1 à N
     Pour j de 1 à N
       Si A(i,j) \neq 0
           boolNulle ← FAUX
           Si i > j
                boolTrSup ← FAUX
           Sinon Si i < j
                boolTrInf \leftarrow FAUX
Si boolNulle = VRAI
     Sortir Nulle
Sinon
     Si boolTrSup = VRAI et boolTrInf = VRAI
          Sortir Diagonale
     Sinon Si boolTrSup = VRAI
          Sortir TriangSup
     Sinon Si boolTrInf = VRAI
          Sortir TrinagInf
     Sinon
          Sortir Autre
```