BACCALAURÉAT GÉNÉRAL
CORRECTION DE L'ÉPREUVE D'ENSEIGNEMENT DE SPÉCIALITÉ
SESSION 2024
NUMÉRIQUE ET SCIENCES INFORMATIQUES
Durée de l'épreuve : 3 heures 30
Le sujet est composé de trois exercices indépendants.

Exercice 1	6 points		
Questions	Contenu et notions	Capacités exigibles / Niveau	Éléments de réponses et commentaires
1	Graphes : plus court chemin	N1	$\rm Mp$ - $\rm Ar$ - $\rm Ax$ - $\rm Nc,$ chemin de 332 km
2	Graphe: plus courts chemins (nombre minimum de sommets)	N1	Mp - Ar - Mr - Nc et Mp - Ar - Ax - Nc
3	Modéliser: implémentation d'un graphe à l'aide d'un dictionnaire	N1	<pre>G = {'Av' : ['Mr', 'Ni', 'Ax'],</pre>
4	Structures de données : files et piles	N1	LIFO : Last In First Out FIFO : First In First Out
5	Structures de données : files	N1	Une file est désignée par l'acronyme FIFO
6	Graphe : parcours en largeur	N2	Le résultat dépend du dictionnaire écrit par le candidat à la question 3. Tout résultat cohérent est donc accepté. Avec le dictionnaire de ce corrigé, le résultat est : ['Av', 'Mr', 'Ni', 'Ax', 'Ar', 'To', 'Nc', 'Mp', 'Di']
7	Parcours d'un graphe	N1	Proposition A : parcours en largeur

```
Exercice 1
            6 points
8
            Modifier une fonction
                                   N3
                                                                      def distance(graphe, sommet):
                                                                          f = creerFile()
            existante
                                                                          enfiler(f. sommet)
                                                                          visite = [sommet]
                                                                          dist = {}
                                                                          dist[sommet] = 0
                                                                          while not estVide(f):
                                                                              s = defiler(f)
                                                                              for v in graphe[s]:
                                                                                  if not (v in visite):
                                                                                       dist[v] = dist[s] + 1
                                                                                       visite.append(v)
                                                                                       enfiler(f, v)
                                                                          return dist
9
            Structures de données : N2
                                                                      {'Av' : 0, 'Mr' : 1, 'Ni' : 1, 'Ax' : 1, 'Ar' : 2,
            dictionnaires (distance
                                                                      'To': 2, 'Nc': 2, 'Mp': 2, 'Di': 2}
            entre 2 sommets)
10
            Graphe: parcours en
                                   N2
                                                                      def parcours2(G, s):
            profondeur -
                                                                          p = creerPile()
            Traduction d'un
                                                                          empiler(p, s)
            algorithme
                                                                          visite = [s]
                                                                          while not estVide(p):
                                                                              x = depile(p)
                                                                              if x not in visite:
                                                                                  visite.append(x)
                                                                                  for v in G[x]:
                                                                                       empiler(p, v)
                                                                          return visite
11
            Graphe: parcours en
                                   N2
                                                                      Le résultat dépend de l'ordre d'énumération des voisins. Un résultat possible est :
                                                                      ['Av', 'Ni', 'Mp', 'Ar', 'Ax', 'To', 'Mr', 'Nc', 'Di']. Toute liste de
            profondeur
                                                                      sommets donnant un parcours en profondeur du graphe est acceptée.
```

Exercice 2	6 points		
Questions	Contenu et notions	Capacités exigibles / Niveau	Éléments de réponses et commentaires
1	Arbres: structures hiérarchiques.	N1	Le nœud initial est appelé racine. Un nœud qui n'a pas de fils est appelé feuille.Un arbre binaire est un arbre dans lequel chaque nœud a au maximum deux fils. Un arbre binaire de recherche est un arbre binaire dans lequel tout nœud est associé à une clé supérieure à chaque clé de tous les nœuds de son sous-arbre gauche et inférieure à chaque clé de tous les nœuds de son sous-arbre droit.
2	Algorithmes sur les arbres binaires et sur les arbres binaires de recherche	N1	1, 0, 2, 3, 4, 5, 6
3	Algorithmes sur les arbres binaires et sur les arbres binaires de recherche	N1	0,1,2,6,5,4,3
4	Algorithmes sur les arbres binaires et sur les arbres binaires de recherche	N1	0, 1,2, 3, 4, 5, 6
5	Vocabulaire de la programmation objet : classes, attributs, méthodes, objets.	N2	<pre>arbre_no1 = ABR() arbre_no2 = ABR() arbre_no3 = ABR() for cle_a_inserer in [1, 0, 2, 3, 4, 5, 6] :# ou tout ordre correct     arbre_no1.inserer(cle_a_inserer) for cle_a_inserer in [3, 2, 1, 0, 4, 5, 6]: # ou tout ordre correct     arbre_no2.inserer(cle_a_inserer) for cle_a_inserer in [3, 1, 5, 0, 2, 4, 6]: # ou tout ordre correct     arbre_no3.inserer(cle_a_inserer)</pre>

Exercice 2	6 points		
6	Algorithmes sur les arbres binaires et sur les arbres binaires de recherche	N1	arbre_no1 a une hauteur de 5, arbre_no2 a une hauteur de 4 et arbre_no3 a une hauteur de 2.
7	Algorithmes sur les arbres binaires et sur les arbres binaires de recherche et récursivité	N2	<pre>1. def est_present(self, cle_a_rechercher): 2.    if self.est_vide() : 3.        return False 4.    elif cle_a_rechercher == self.cle() : 5.        return True 6.    elif cle_a_rechercher &lt; self.cle() : 7.        return self.sag().est_presente(cle_a_rechercher) 8.    else : 9.    return self.sad().est_presente(cle_a_rechercher)</pre>
8	Algorithmes sur les arbres binaires et sur les arbres binaires de recherche et récursivité	N2	<ul> <li>Pour chaque arbre, 7 n'est pas présent et est supérieur à chaque clé rencontrée. On descend chaque fois dans le sous-arbre droit jusqu'à trouver un sous-arbre vide :</li> <li>Dans l'arbre no 1, il y a 6 appels.</li> <li>Dans l'arbre no 2 il y aura 4 appels.</li> <li>Pour l'arbre no 3, il y aura 3 appels : c'est cette instruction qui nécessite le moins d'appels récursifs.</li> </ul>
9	Vocabulaire de la programmation objet : classes, attributs, méthodes, objets et algorithmes sur les arbres	N2	Une instance d'ABR est partiellement équilibré s'il est vide ou si ses deux sous-arbres ont une différence de hauteur inférieure ou égale à 1
10	récursivité	N2	les arbres $2$ et $3$ ont des sous arbres de même taille : ils sont partiellement équilibrés.
11	récursivité et vocabulaire de la programmation objet	N2	Seul les sous arbres de l'arbre no 3 sont partiellement équilibrés ainsi que leurs sous-arbres. L'arbre no3 est le seul a être équilibré.
12	récursivité et vocabulaire de la programmation objet	N3	<pre>def est_equilibre(self):     if self.est_vide() :         return True     else :         return ( self.est_partiellement_equilibre()</pre>

Exercice 2 6 points

Exercice 3	8 points ou 6 points en enlevant la partie A		
Questions	Contenu et notions	Capacités exigibles / Niveau	Éléments de réponses et commentaires
1	utiliser le protocole RIP	N1	R4 - R8 - R1 - R2 R4 - R8 - R7 - R2
2	compléter une table de coût	N1	Voir le tableau 1.
3	calculer coût d'une liaison	N1	$d = 10*10^9 = 10^{10} \text{ bit/s } c = 10^8/10^{10} = 10^{-2} = 0,01$
4	utiliser protocole OSPF	N1	R4 - R8 - R9 - R1 - R2
5	comprendre une requête SQL avec LIKE	N1	On affiche le nom et le prénom des patients dont le numéro de Sécurité Sociale commence par 1 (c'est-à-dire les hommes) : Tardus Kylian Montpart Vincent
6	Ecrire une requête SQL avec LIKE	N2	SELECT num_SS FROM hospitalisation WHERE service='orthopédique" AND date LIKE '%2023';
7	jointure	N2	<pre>SELECT type, date FROM examen JOIN patient ON examen.num_SS=patient.num_SS WHERE nom='Baujean' AND prenom='Emma';</pre>
8	double jointure	N1	SELECT patient.nom,patient.prenom FROM medecin JOIN consultation ON medecin.id_medecin=consultation.id_medecin JOIN patient ON patient.mun_SS=consultation.mun_SS WHERE medecin.nom='ARNOS' AND medecin.prenom='Pierre';
9	tester le type d'un caractère, manipulation de compteur	N2	<pre>if len(mdp)&lt;12 :     if caractere.isdigit():     if caractere in liste_symboles:     if majuscules&lt;2 or chiffres&lt;2 or symboles&lt;2 :</pre>

Exercice 3	8 points ou 6 points en enlevant la partie A			
10	tester le type d'un caractère, manipulation de compteur, trouver une condition d'arrêt d'une boucle while	N2	<pre>9 while len(mdp)<n +="" 13="" 14="" 15="" 16="" 17="" 18="" 19="" :="" c="" c.isdigit():="" c.isupper():="" c<="" chiffres="" chiffres<nbr_c="" if="" in="" liste_symboles="" majuscules="" majuscules<nbr_m="" mdp="mdp" or="" pre="" symboles="" symboles<nbr_s=""></n></pre>	
11	parcourir une liste avec condition	N2	<pre>5  while i<len(mot) #="" 15="" 16<="" 6="" :="" caractère="" chiffre="" est="" if="" le="" mot[i].isalpha()="" mot[i].isdigit()="" si="" td="" un="" while=""></len(mot)></pre>	
12	utilisation des fonctions et variables précédentes	N2	<pre>def mdp_extra_fort(mdp):     L_mots=recherche_mot(mdp)     for mot in L_mots :         if mot in dicoFR and len(mot)&gt;3 :             return False     return True</pre>	

## Tableau 1 :

Noeud R2			
Destination	Coût		
R1	1		
R3	3		
R4	3		
R5	2		
R6	3		
R7	1		
R8	2		
R9	2		