25NSIJ2JA1

Exercice 1 (6 points)

Cet exercice porte sur la programmation orientée objet et l'algorithmique.

Partie A

1. On complète le constructeur.

```
self.jour = jour
self.mois = mois
self.annee = annee
```

- 2. La date qui correspond à d = Date(1, 5, 2000) est le 1er mai 2000.
- 3. On instancie la date demandée par d = Date(19, 6, 2024).
- 4. On complète la méthode get_annee.

```
def get_annee(self):
return self.annee
```

5. On complète la méthode set_mois.

```
def set_mois(self, mois):
self.mois = mois
```

6. On insère les lignes suivantes dans le constructeur.

```
if self.est_bissextile():
self.nb_jours_par_mois[1] = 29
```

Partie B

7. On écrit le code de la méthode est_bissextile.

```
def est_bissextile(self):
    a = self.annee
    return a%4 ==0 and a%100!=0 or a%400 == 0
```

- 8. L'affichage sera 79 (résultat du calcul 20 + 31 + 28).
- 9. On complète la méthode nb_jours_restants.

```
def nb_jours_restants(self):
    j = 365
    if self.est_bissextile():
        j = 366
    return j - self.nb_jours_passes()
```

Partie C

10. On présente les affichages obtenus en console.

```
>>> d1.nb_jours_depuis(d2)
0
>>> d1.nb_jours_depuis(d3)
-1
>>> d1.nb_jours_depuis(d4)
-1
>>> d1.nb_jours_depuis(d5)
731
```

11. On complète la méthode timestamp.

```
def timestamp(self):
    d = Date(1, 1, 1970) # epoch
    return self.nb_jours_depuis(d) * 24 * 3600
```

Exercice 2 (6 points)

Cet exercice porte sur la programmation Python, la gestion des processus.

- 1. Ce programme est un ordonnanceur.
- 2. Les états possibles d'un processus sont élu, prêt, bloqué.
- 3. Proposition 2, comme indiqué explicitement par l'énoncé.
- 4. On complète le constructeur.

```
class Processus:
    __init__(self, PID, priorite, temps_CPU):
    self.priorite = priorite
    self.PID = PID
    self.temps_utilisation = 0
    self.temps_CPU = temps_CPU
```

5. On complète la simulation, en supposant que les files sont implémentées par des list avec enfilement par f.insert(0) et défilement par f.pop().

```
Cycle 1: CPU=P1 liste_files=[[P3, P2], [], []]
Cycle 2: CPU=P2 liste_files=[[P3], [P1], []]
Cycle 3: CPU=P3 liste_files=[[], [P2, P1], []]
Cycle 4: CPU=P3 liste_files=[[], [P2, P1], []]
Cycle 5: CPU=P1 liste_files=[[], [P2], [P3]]
```

- 6. Chaque nouveau processus court arrive avec la priorité maximale zéro, tandis que le processus long a une priorité qui s'éloigne de zéro à chaque fois qu'il s'exécute; en particulier au bout de quatre cycles le processus long ne sera plus jamais prioritaire sur les processus courts, qui sont sans cesse renouvelés, donc le processus long ne sera plus jamais élu.
- 7. Au bout de Max_Temps cycles en attente, la priorité du processus long augmente, donc en temps fini ce processus sera élu, et puisqu'il a besoin d'un temps CPU fini il termine.
- 8. On écrit la fonction meilleur_priorite.

```
def meilleur_priorite(liste_files):
1
       m=0
2
       while m < len(liste_files) and liste_files[m] == []:</pre>
3
            \mathbf{m} = \mathbf{m} + 1
       if m < len(liste_files):</pre>
5
            return m
       return None
9. On écrit la fonction prioritaire.
   def prioritaire(liste_files):
1
       m = meilleur_priorite(liste_files)
2
       if m is not None:
3
            return liste_files[m].pop()
4
       return None
```

10. On écrit la fonction gerer. Bien que l'énoncé soit peu explicite sur ce point, on suppose que le paramètre p peut être None, faute de quoi il se peut qu'aucun processus ne soit élu malgré la présence de processus prêts. On interprétera l'énoncé par « la fonction gerer met à jour les structures et renvoie le nouveau processus élu ».

```
def gerer(p, liste_files):
1
        if p is None:
2
            return prioritaire(liste_files)
3
        else:
4
            if p.temps_utilisation == p.temps_CPU:
5
                 return None
6
            else:
                 p.temps_utilisation += 1
                 q=prioritaire(liste_files)
                 if q is not None and q.priorite <= p.priorite:</pre>
10
                     p.priorite +=1
11
                     if p.priorite < len(liste_files):</pre>
12
                          liste_files[p.priorite].insert(0,p)
13
                     else:
14
                          liste_files.append([p])
15
                     return q
16
                 if q is None:
17
                     p.priorite +=1
18
                     return p
19
```

Exercice 3 (8 points)

Cet exercice porte sur la programmation Python (dictionnaire, récursivité, spécification), la programmation orientée objet, les bases de données relationnelles, les requêtes SQL et les arbres binaires.

Partie A

- 1. La requête SELECT nom_patient, prenom FROM Patient WHERE age > 60; convient.
- 2. La requête UPDATE Symptome SET toux='Non' WHERE nom_patient='Heartman'; convient.
- 3. La requête SELECT COUNT(*) FROM Diagnostic JOIN Symptome
 ON Diagnostic.nom_patient=Symptome.nom_patient WHERE nom_maladie="Covid-19" AND toux='Oui';
 convient.
- 4. La requête provoque une erreur car la clé primaire Douglas est déjà utilisée.
- 5. On pourrait utiliser très classiquement un attribut supplémentaire entier id_patient dans la relation Patient qui servirait de clé primaire.

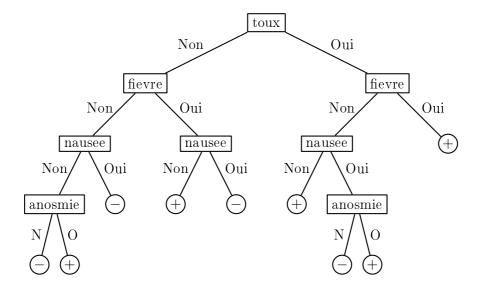
Partie B

- 6. Le diagnostic est positif pour le patient considéré.
- 7. L'assertion de la ligne 14 permet de vérifier que self n'est pas une feuille et donc que self.valeur est effectivement un symptôme.
- 8. La classe Noeud possède les attributs valeur, gauche et droit et les méthodes est_feuille, symptome et diagnostic.
- 9. On complète la fonction.

```
def applique(arbre, patient):
    if arbre.est_feuille():
        return arbre.valeur
    else:
        if patient[arbre.symptome()]:
            return applique(arbre.droit, patient)
        else:
            return applique(arbre.gauche, patient)
```

10. La taille de l'arbre est 31.

11. On réduit l'arbre (récursivement).



12. On complète la méthode.

```
def réduire(self):
            """fonction récursive qui réduit la taille d'un arbre de
2
            décision sans changer les décisions prises"""
3
            if self.est_feuille():
                return
5
           self.gauche.reduire()
6
           self.droit.reduire()
            if self.gauche.est_feuille() and self.droit.est_feuille() \
                and self.gauche.valeur == self.droit.valeur:
                self.valeur = self.gauche.valeur
10
                self.gauche = None
11
                self.droite = None
12
```

Partie C

13. On complète la fonction.

```
1  def verifie(num_secu):
2     n = num_secu // 100
3     k = num_secu % 100
4     return (n + k) % 97 == 0
```

14. On complète la fonction.

```
def cle(n):
return 97 - n % 97
```