BACCALAURÉAT GÉNÉRAL

ÉPREUVE D'ENSEIGNEMENT DE SPÉCIALITÉ

SESSION 2024

NUMÉRIQUE ET SCIENCES INFORMATIQUES

Sojet 0.8

Donée de l'épheuve : 3 heures 38

L'usage de la calculatrice n'est pas autorisé.

Dès que ce sujet vous est remis, assurez-vous qu'il est complet. De sujet comporte 14 pages numérotées de 1 / 14 à 14 / 14.

Le sujet est composé de trois exercices indépendants.

EXERCICE 1 66 points)

Cet exercice porte sur la notion de listes, la récursivité et la programmation dynamique.

Pour extraire de l'eau dans des zones de terrain instable, on souhaite forer un conduit dans le sol pour réaliser un puits tout en préservant l'intégrité du terrain. Pour représenter cette situation, on va considérer qu'en forant à partir d'une position en surface, on s'enfonce dans le sol en allant à gauche ou à droite à chaque niveau, jusqu'à atteindre le niveau de la nappe phréatique.

Le sol pourra donc être représenté par une pyramide d'entiers où chaque entier est le score de confiance qu'on a dans le forage de la zone correspondante. Une telle pyramide est présentée sur la figure 1, à gauche, les flèches indiquant les différents déplacements possibles d'une zone à une autre au cours du forage.

On conduit doit partir du sommet de la pyramide et descendre jusqu'au niveau le plus bas, où se situe l'eau, en suivant des déplacements élémentaires, c'estràrdire en choisissant à chaque niveau de descendre sur la gauche ou sur la droite. Le score de confiance d'un conduit est la somme des nombres rencontrés le long de ce conduit. Le conduit gris représenté à droite sur la figure 1 a pour score de confiance 4*2*5*1*3=15.

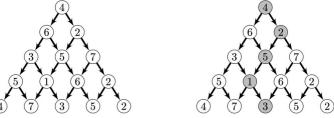


Figure 1

On va otiliser un ordinateur pour chercher à résoudre ce problème. Pour cela, on représente chaque niveau par la liste des nombres de ce niveau et une pyramide par une liste de niveaux.

La pyramide cirdessus est donc représentée par la liste de listes

ex1 = CC43,C6,23,C3,5,73,C5,1,6,23,C4,7,3,5,233.

- Dessiner la pyramide représentée par la liste de listes ex2 = 0033,01,23,04,5,93,03,6,2,133.
- 2. Déterminer un conduit de score de confiance maximal dans la pyramide ex2 et donner son score.

Page: 2 / 14

On souhaite déterminer le score de confiance maximal pouvant être atteint pour une pyramide quelconque. Une première idée consiste à énumérer tous les conduits et à calculer leur score pour déterminer les meilleurs.

3. Énométet les condoits dans la pyramide de trois niveaux représentée sur la figure 2.

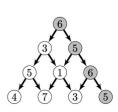


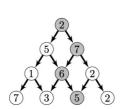
Figure 2.

Afin de compter le nombre de conduits pour une pyramide de n niveaux, on remarque qu'un conduit est uniquement représenté par une séquence de n déplacements gauche ou droite.

- 4. En considérant un codage binaire d'un tel conduit, où gauche est représenté par 8 et droite par 1, déterminer le nombre de conduits dans une pyramide de n niveaux.
- 5. Justifier que la solution qui consiste à tester tous les conduits possibles pour calculer le score de confiance maximal d'une pyramide n'est pas raisonnable.

On dira dans la suite qu'un conduit est maximal si son score de confiance est maximal. Afin de pouvoir calculer efficacement le score maximal, on peut analyser la structure des conduits maximaux.





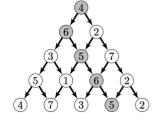


Figure 3.

- Première observation: si on a des condoits maximadx cm1 et cm2 Greprésentés en gris dans la figure 30 pour les deux pyramides obtenues en enlevant le sommet de ex1, on obtient un conduit maximal en ajoutant le sommet 4 devant le conduit de plus grand score parmi cm1 et cm2. Ici le score de cm1 est 6#5#6#5=22 et le score de cm2 est 2#7#6#5=28 donc le conduit maximal dans ex1 est celui obtenu à partir de cm1 et dessiné à droite dans la figure 3.
- Deuxième observation : si la pyramide n'a qu'un seul niveau, il n'y a que le sommet, dans ce cas, il
 n'y a pas de choix à faire, le seul conduit possible est celui qui contient le sommet et le nombre de
 ce sommet est le score maximal que l'on peut obtenir.

Nuec ces deux observations, on peut calculer le score maximal possible pour un conduit dans une pgramide p par récurrence. Posons score_max(i,j) le score maximal possible depuis le nombre d'indice j du niveau i, c'est à-dire dans la petite pgramide issue de ce nombre. On a alors les relations suivantes :

- score_max0len0p3~1,j.p3 = pClen0p3~13Cj3 ;
- score_max0i,j.p0 = pCi3Cj3 * max0score_max0i*1,j.p0,score_max0i*1,j*1.p00.

Le score maximal possible pour p toute entière sera alors score_max@@p0.

6. Écrire la fonction récursive score_max qui implémente les règles précédentes.

Si on suit à la lettre la définition de score_max, on obtient une résolution dont le coût est prohibitif à cause de la redondance des calculs. Par exemple score_max(3,1,p) va être calculé pour chaque appel à score_max(2,8,p) et score_max(2,1,p). Pour éviter cette redondance, on décide de mettre en place une approche par programmation dynamique. Pour cela, on va construire une pyramide s dont le nombre à l'indice j du niveau i correspond à score_max(i,j,p), c'estràrdire au score maximal pour un conduit à partir du nombre correspondant dans p.

- Écrire une fonction pyramide_nulle qui prend en paramètre un entier n et construit une pyramide remplie de @ à n niveaux.
- 8. Compléter la fonction prog_don cirdessous qui prend en paramètre une poramide p, et qui renvoie le score maximal pour un conduit dans p. Pour cela, on construit une poramide s remplie de 0 de la même taille et la remplit avec les valeurs de score_max en commençant par le dernier niveau et en appliquant petit à petit les relations données cirdessus.

```
1
     def prog_dgn@p0:
2
          ന ട 1ലസിലെ∂
3
          s = ...
4
          # remplissage du dernier niveau
5
          for J in ...
6
                 sC∩>13Cj3 = ...
7
          # remplissage des autres niveaux
8
          for i in ...
9
                  for it to ...
10
                        sCi3Cj3 = ...
11
          # renvoie du score maximal
12
          Petopo s000000
```

- Montrer que le coût d'exécution de cette fonction est quadratique en n pour une pyramide à n niveaux.
- 10. Expliques comment adaptes la fonction score_max pous évites la redondance des calculs afin d'obtenis également un coût quadratique, tout en gardant une approche sécursive.

EXERCICE 2 66 points)

Cet exercice porte sur les systèmes d'exploitation, les commandes UNIX, les structures de données (de type LIFO et FIFO) et les processus.

"Linux ou GNU/Linux est une famille de systèmes d'exploitation open source de type Unix fondée sur le nogau Linux, créé en 1991 par Linus Torvalds. De nombreuses distributions Linux ont depuis vu le jour et constituent un important vecteur de popularisation du mouvement du logiciel (ibre."

Source : Dikipédia, extrait de l'article consacré à GNU/Linux.

"Dindows est au départ une interface graphique unifiée produite par Dicrosoft, qui est devenue ensuite une gamme de systèmes d'exploitation à part entière, principalement destinés aux ordinateurs compatibles PC. Dindows est un système d'exploitation propriétaire."

Source : Dikipédia, extrait de l'article consacré à Dindows.

- Expliquer succinctement les différences entre les logiciels libres et les logiciels propriétaires.
- 2. Expliquer le rôle d'un système d'exploitation.

On donne cirdessous une arborescence de fichiers sur un système GNU/Linux (les noms encadrés représentent des répertoires, les noms non encadrés représentent des fichiers, / correspond à la racine du système de fichiers) :

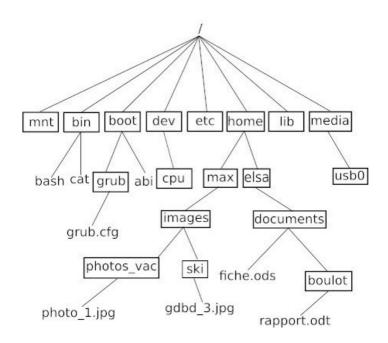


Figure 1. Arborescence de fichiers

3. Indiquer le chemin absolu du fichier rapport.odt.

On suppose que le répertoire courant est le répertoire elsa.

Indiques le chemin selatif du fichies photo_1.jpg.

L'utilisatrice Elsa ouvre une console Gaussi parfois appelée terminal), le répertoire courant étant toujours le répertoire elsa. On fournit cirdessous un extrait du manuel de la commande UNIX op :

NOM

cp > copie on fichies

UTELESATEON

op fichier_source fichier_destination

5. Déterminer le contenu du répertoire documents et du répertoire boulot après avoir exécuté la commande suivante dans la console :

op documents/fiche.ods documents/6oulot

"Un système d'exploitation est moltitâche Gen anglais : moltitasking» s'il permet d'exécuter, de façon apparemment simoltanée, plosieurs programmes informatiques. GNO/Linux, comme tous les systèmes d'exploitation modernes, gère le moltitâche."

"Dans le cas de l'otilisation d'un monoprocesseur, la simultanéité apparente est le résultat de l'alternance rapide d'exécution des processus présents en mémoire."

Source : Dikipédia, extraits de l'article consacré au Multitâche.

Dans la suite de l'exercice, on s'intéresse aux processus. On considère qu'un monoprocesseur est utilisé. On rappelle qu'un processus est un programme en cours d'exécution. Un processus est soit élu, soit bloqué, soit prêt.

6. Recopier et compléter le schéma cir-dessous avec les termes suivants :

élu, bloqué, prêt, élection, blocage, déblocage.

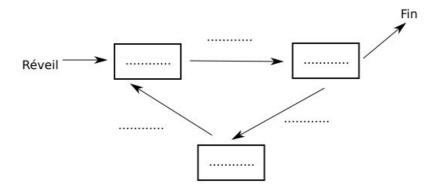


Figure 2. Schéma processus

7. Donner l'exemple d'une situation qui contraint un processus à passer de l'état élu à l'état bloqué.

"Dans les systèmes d'exploitation, l'ordonnanceur est le composant du nogau du système d'exploitation choisissant l'ordre d'exécution des processus sur le processeur d'un ordinateur."

Source : Dikipédia, extrait de l'article consacré à l'ordonnancement.

L'ordonnanceur peut utiliser plusieurs types d'algorithmes pour gérer les processus.

L'algorithme d'ordonnancement par "ordre de soumission" est un algorithme de type FIFO (First In First Out), il utilise donc une file.

8. Nommer une structure de données linéaire de tape LIFO (Last In First Out).

À chaque processus, on associe un instant d'arrivée (instant où le processus demande l'accès au processeur pour la première fois) et une durée d'exécution (durée d'accès au processeur nécessaire pour que le processus s'exécute entièrement).

Par exemple, l'exécution d'un processus P4 qui a un instant d'arrivée égal à 7 et une durée d'exécution égale à 2 peut être représentée par le schéma suivant :



L'ordonnanceur place les processus qui ont besoin d'un accès au processeur dans une file, en respectant leur ordre d'arrivée (le premier arrivé étant placé en tête de file). Dès qu'un processus a terminé son exécution, l'ordonnanceur donne l'accès au processus suivant dans la file.

Le tableau suivant présente les instants d'arrivées et les durées d'exécution de cinq processus :

5 processus			
Processus	instant d'arrivée	dorée d'exécution	
P1.	8	3	
P2	1	6	
P3	4	4	
P4	6	S	
P5	7	1	

Recopier et compléter le schéma cindessous avec les processus P1 à P5 en utilisant les
informations présentes dans le tableau cindessus et l'algorithme d'ordonnancement "par ordre de
soumission".

utilisation du processeur



Figure 4. Utilisation do processeur

On utilise maintenant un autre algorithme d'ordonnancement : l'algorithme d'ordonnancement "par tourniquet".

Dans cet algorithme, la durée d'exécution d'un processus ne peut pas dépasser une durée Q appelée quantum et fixée à l'avance. Si ce processus a besoin de plus de temps pour terminer son exécution, il doit retourner dans la file et attendre son tour pour poursuivre son exécution.

Par exemple, si un processus P1 a une durée d'exécution de 3 et que la valeur de Q a été fixée à 2, P1 s'exécutera pendant deux unités de temps avant de retourner à la fin de la file pour attendre son tour ; une fois à nouveau élu, il pourra terminer de s'exécuter pendant sa troisième et dernière unité de temps d'exécution.

10. Recopier et compléter le schéma cirdessous, en utilisant l'algorithme d'ordonnancement "par tourniquet" et les mêmes données que pour la question 9, en supposant que le quantum Q est fixé 2.

utilisation du processeur



Figure 5. Utilisation do processeur

On considère deux processus P1 et P2, et deux ressources R1 et R2.

11. Décrire une situation qui conduit les deux processus P1 et P2 en situation d'interblocage.

Page: 8 / 14

EXERCICE 3 (8 points)

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

Cet exercice est composé de 3 parties indépendantes.

On veut chéen une application permettant de stocker et de traiter des informations sur des livres de sciencemention. On désire stocker les informations suivantes :

- (beið envij do jivre (id) ;
- le titre (titre) ;
- le n**o**m de l'auteur (n**o**m_auteur) ;
- ('année de première publication (ann_pub);
- une note sur 18 (note).

Voici un extrait des informations que l'on cherche à stocker :

Livres de science-fiction				
ьt	titre	auteur	ann_pob	vota
1	1984	Orwell	1949	18
8	Done	Herbert	1965	8
14	Fondation	Asimov	1951	9
4	06†k	K.Di c k	1953	9
8	Blade Ronner	K.Di c k	1968	8
7	Les Robots	Asimov	1950	10
15	Ravage	Barjavel	1943	6
17	Chroniques martiennes	Bradborg	1958	7
9	Drag o n déc ho	Hamilt o n	2003	8
18	Fahrenheit 451	Bra db org	1953	8

Partie N

Dans cette première partie, on utilise un dictionnaire Python. On considère le programme suivant :

```
1 dico_livres = 0

'id' : C1, 2, 14, 4, 5, 8, 7, 15, 9, 183,

'titre' : C'1984', 'Done', 'Fondation', 'Ubik', 'Blade Bonner', 'Les Bobots', 'Bavage', 'Chroniques martiennes',

'Dragon décho', 'Fahrenheit 451'3, 'auteur' : C'Orwell', 'Herbert', 'Asimov',

'K.Dick', 'K.Dick', 'Asimov', 'Barjavel', 'Bradborg', 'Hamilton', 'Bradborg'3,

'ann_pob' : C1949, 1965, 1951, 1953,1968,

1958, 1943, 1958, 2883, 19531,

'note' : C18, 8, 9, 9, 8, 18, 6, 7, 8, 83

2 a = dico_livresC'note'3

5 = dico_livresC'ittre'3C23
```

Déterminer les valeurs des variables a et 6 après l'exécution de ce programme.

La fonction titre_livre prend en paramètre un dictionnaire (de même structure que dico_livres) et un identifiant, et renvoie le titre du livre qui correspond à cet identifiant. Dans le cas où l'identifiant passé en paramètre n'est pas présent dans le dictionnaire, la fonction renvoie None.

```
1 def titre_livre(dico, id_livre):
2 for i in range(len(dicoCid'))):
3 if dicoCid')Cid == ... :
4 return dicoCititre']C...3
5 return ...
```

- 2. Recopier et compléter les lignes 3, 4 et 5 de la fonction titre_livre.
- Écrire une fonction note_maxi qui prend en paramètre un dictionnaire dico (de même structure que dico_livres) et qui renvoie la note maximale.
- 4. Écrire une fonction livres_note qui prend en paramètre un dictionnaire dico 6de même structure que dico_livres) et une note n, et qui renvoie la liste des titres des livres agant obtenu la note n 6on rappelle que tappend6a) permet de rajouter l'élément à la fin de la liste to.
- 5. Écrire une fonction (ivre_note_maxi qui prend en paramètre un dictionnaire dico 0de même structure que dico_livres) et qui renvoie la liste des titres des livres agant obtenu la meilleure note sous la forme d'une liste Pathon.

Partie B

Dans cette partie, on utilise le paradigme orientée objet (POO). On propose deux classes : Livre et Bibliotheque.

```
class Livee:
                   __init_____@self, id_livhe, tithe, auteun, ann_pub, note):
3
                 self.id = id livbe
4
                  self.tithe = tithe
5
                  self.auteur = auteur
6
                 self.ann_pob = ann_pob
7
                 selfinote = note
8
           def get_id0se(f0)
9
                  retorn self.id
10
           def get_tithe(self):
11
                  return self.titre
12
           def get_auteur(self):
13
                  retorn self.auteur
14
           def get_ann_pob@self0:
15
                 return self.ann_pub
16
17 class Bibliotheque:
           def init (self):
18
19
                 self.liste_livee = 🕮
20
           def ajout_livhe@self, livhe@:
21
                self.liste_livre.append0livre0
22
           def titre_livre@self, id_livre@:
23
                  for livee in self.liste_livee :
24
                        if ... ss id_livee :
25
                               retorn ...
26
                 m naofea
```

- Citer un attribut et une méthode de la classe Livre.
- 7. Écrire la méthode get_note de la classe Livre. Cette méthode devra renvoyer la note d'un livre.
- 8. Écrire le programme permettant d'ajouter le livre Blade Ronner à la fin de la "bibliothèque" en utilisant la classe Livre et la classe Bibliothèque (voir le tableau en début d'exercice).
- 9. Recopier et compléter la méthode titre_livre de la classe Bibliotheque. Cette méthode prend en paramètre l'identifiant d'un livre et renvoie le titre du livre si l'identifiant existe, ou None si l'identifiant n'existe pas.

Partie C

On utilise maintenant une base de données relationnelle. Les commandes nécessaires ont été exécutées afin de créer une table livres. Cette table livres contient toutes les données sur les livres. On obtient donc la table suivante :

livres				
Ьţ	titre	auteur	ann_pob	vota
1	1984	Orwell	1949	18
5	Done	Herbert	1965	8
14	Fondation	Asimov	1951	9
4	Übik	K.D† c k	1953	9
8	Blade Ronner	K.D† c k	1968	8
7	Les Robots	Nsinov	1958	18
15	Ravage	Barjavel	1943	6
17	Chroniques martiennes	Bradborg	1958	7
9	Drag o n déc ho	Hamilt o n	2003	8
18	Fabrenbeit 451	Bradborg	1953	8

L'attribut id est la clé primaire pour la table livres.

- 10. Expliques pousquoi l'attribut auteur ne peut pas être choisi comme clé primaire.
- 11. Donner le résultat renvogé par la requête SQL suivante :

SELECT titte

FROM livees

WHERE auteur = 'K.Dick';

- 12. Écrire une requête SQL permettant d'obtenir les titres des livres écrits par Asimov publiés après 1950.
- Écrire une requête SQL permettant de modifier la note du livre Ubik en la passant de 9/18 à 18/18.

On souhaite proposer plus d'informations sur les auteurs des livres. Pour cela, on crée une deuxième table auteurs avec les attributs suivants :

- ia ae type INT ;
- nom de type TEXT ;
- prenom de type TEXT ;
- annee_naissance de type ENT (année de naissance).

aoteors			
βŧ	∩ o ¤	Prenom	annee_naissance
1	Orwell	George	1983
s	Her6ert	Fran c k	1920
3	Nsinov	Isaac	1920
4	K.Đ †c k	Philip	1928
5	Bradborg	Ray	1920
6	Barjavel	Bené	1911
7	Hanilt o n	Peter	1968

La table livres est aussi modifiée comme suit :

	iwhes			
БÌ	titre	-rosfos_6i	ann_pub	∩e∤E
1	1984	1	1949	18
2	Done	8	1965	8
14	Fondation	3	1951	9
4	Ubik	4	1953	9
8	Blade Ronner	4	1968	8
7	Les Robots	3	1958	18
15	Ravage	6	1943	6
17	Chroniques martiennes	5	1958	7
9	Drag o n déc ho	7	2003	8
18	Fabrenbeit 451	5	1953	8

- 14. Expliquer l'intérêt d'otiliser deux tables (livres et auteurs) au lieu de regrouper toutes les informations dans une seule table.
- 15. Expliquer le rôle de l'attribut id_auteur de la table livres.
- 16. Écrire one regoête SQL goi renvoie le nom et le prénom des auteurs des livres pobliés après 1960.

17. Décrire par une phrase en français le résultat de la requête SQL suivante :

SELECT titte

FROM livees

JOIN auteurs ON id_auteur = auteurs.id CHERE ann_pub > annee_naissance

€ 30

Un étève décide de créer une application d'annuaire pour sa classe. On pourra retrouver, grâce à cette application, différentes informations sur les élèves de la classe : nom, prénom, date de naissance, numéro de téléphone, adresse email, etc.

18. Expliquer en quoi la réalisation de ce projet pourrait être problématique.