

Exercice 1 : 6 points - Tris, ABR et POO**Partie A : Dictionnaire et tri**

1. Le détail du score est :

- 100 mètres : $(20 - 13) \times 10 = 70$;
- saut en longueur : $5,2 \times 20 = 104$;
- lancer de poids : $9 \times 10 = 90$;
- 1500 mètres : $500 - 310 = 190$.

Le score d'Alex est donc de $70 + 104 + 90 + 190 = 454$.

```

2. def nb_points(epreuve, valeur):
2     points = 0
3     if epreuve == '100m':
4         points = (20 - valeur) * 10
5     elif epreuve == 'longueur':
6         points = valeur * 20
7     elif epreuve == 'poids':
8         points = valeur * 10
9     elif epreuve == '1500m':
10        points = 500 - valeur
11    return points

```

```

3. def score(athlete):
2     total = 0
3     performances = athlete['performances']
4     for epreuve in performances:
5         valeur = performances[epreuve]
6         total += nb_points(epreuve, valeur)
7     athlete['score'] = total

```

```

4. def classer(l):
2     n = len(l)
3     for i in range(n):
4         max_index = i
5         for j in range(i + 1, n):
6             if l[j]['score'] > l[max_index]['score']:
7                 max_index = j
8         temp = l[i]
9         l[i] = l[max_index]
10        l[max_index] = temp

```

5. Il s'agit du tri par sélection dans l'ordre décroissant.

6. La fonction classer met en œuvre le tri par sélection. Lors du premier tour de boucle, il faut effectuer $n - 1$ comparaisons, lors du deuxième $n - 2, \dots$ jusqu'au dernier tour de boucle où l'on fait 1 comparaison.

Donc le nombre de comparaisons est $(n - 1) + (n - 2) + \dots + 1 = \frac{n(n-1)}{2}$. Le coût est donc quadratique $\mathcal{O}(n^2)$.

Partie B : Arbre binaire de recherche

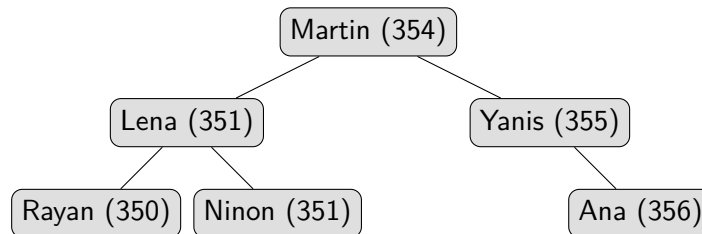
7. On saisit alex = Athlete('Alex', 13.0, 5.2, 9.0, 310.0).

```

8. def calculer_score(self):
2     points = (20 - self.m100) * 10
3     points += self.longueur * 20
4     points += self.poids * 10
5     points += 500 - self.m1500
6     return points # on renvoie la valeur qui est affectée
7                   # à self.score dans le constructeur

```

9. On obtient l'arbre ci-dessous :



```

10. def inserer(self, athlete):
2     if athlete.score < self.valeur.score:
3         if self.gauche == None: # ou is None
4             self.gauche = Noeud(athlete)
5         else:
6             self.gauche.inserer(athlete)
7     else:
8         if self.droite == None: # ou is None
9             self.droite = Noeud(athlete)
10        else:
11            self.droite.inserer(athelte)

```

11. Il s'agit d'un parcours en profondeur dans lequel on visite les sous-arbres droits, puis l'on traite le nœud en cours et enfin on visite le sous-arbre gauche. Il s'agit donc d'un parcours infixe *inversé*.

Dans cet arbre, les grands scores sont placés à droite. On obtient donc un classement des scores dans l'ordre décroissant.

12. Si l'on utilise les dictionnaires et le tri par sélection :

- *Avantage* : légèreté, pas de données superflues ;
- *Inconvénient* : tri de coût quadratique.

Si l'on utilise les arbres binaires de recherche :

- *Avantage* : tri efficace, de coût linéarithmique $\mathcal{O}(n \log_2(n))$ en moyenne ;
- *Inconvénient* : empreinte mémoire plus lourde.

Exercice 2 : 6 points - Sécurisation des communications et programmation

1. On a $(6, 2) = 'C'$; $(3, 6) = 'O'$; $(3, 5) = 'D'$; $(2, 2) = 'E'$. Le message est donc 'CODE'.

2. La table de correspondance est la suivante :

```

1 | # 1  2  3  4  5  6
2 | ['S', 'E', 'C', 'U', 'R', 'I'] # 1
3 | ['T', 'Y', '1', '0', '2', '4'] # 2
4 | ['A', 'B', 'D', 'F', 'G', 'H'] # 3
5 | ['J', 'K', 'L', 'M', 'N', 'O'] # 4
6 | ['P', 'Q', 'V', 'W', 'X', 'Z'] # 5
7 | ['3', '5', '6', '7', '8', '9'] # 6

```

On a 'B' = (3, 2); 'A' = (3, 1); 'C' = (1, 3).

3. La donnée du tableau permet de chiffrer et de déchiffrer le message. Il s'agit donc d'une méthode de chiffrement symétrique.

4. On obtient : 'AXU7BCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ012345689'.

```

5. | def grille_vide(n):
2 |     return [['' for j in range(n)] for i in range(n)]

```

```

6. | def generer_grille(cle):
2 |     ordre_insertion = generer_ordre(cle)
3 |     grille = grille_vide(6)
4 |     indice = 0
5 |     for i in range(6):
6 |         for j in range(6):
7 |             grille[i][j] = ordre_insertion[indice]
8 |             indice = indice + 1
9 |     return grille

```

```

7. | def dechiffrer(cle, message):
2 |     resultat = ''
3 |     grille = generer_grille(cle)
4 |     for t in message:
5 |         ligne = t[0] - 1
6 |         colonne = t[1] - 1
7 |         resultat = resultat + grille[ligne][colonne]
8 |     return resultat

```

8. Si l'on parcourt (une fois) la grille afin d'établir le dictionnaire, on peut faire :

```

1 | def generer_dico(cle):
2 |     grille = generer_grille(cle)
3 |     dico = {}
4 |     for i in range(6):
5 |         for j in range(6):
6 |             caractere = grille[i][j]
7 |             dico[caractere] = (i + 1, j + 1)
8 |     return dico

```

Si on s'interdit de parcourir la grille, on parcourt l'ordre d'insertion :

```

1 | def generer_dico(cle):
2 |     ordre_insertion = generer_ordre(cle)

```

```

3     dico = {}
4     i = 1
5     j = 1
6     for caractere in ordre_insertion:
7         dico[caractere] = (i, j)
8         j += 1
9         if j == 7:
10            i += 1
11            j = 1
12    return dico

9. def chiffrer(cle, message):
2     dico = generer_dico(cle)
3     resultat = []
4     for caractere in message:
5         resultat.append(dico[caractere])
6     return resultat
7     # ou, avec une liste en compréhension
8     # return [dico[caractere] for caractere in message]

```

10. Dans un chiffrement symétrique la même clé est utilisée pour chiffrer et déchiffrer.

Dans un chiffrement asymétrique, ces opérations nécessitent deux clés distinctes.

Exercice 3 : 8 points - POO, récursivité et SQL

Partie A : La classe Demineur

1. On fait `assert 0.1 <= pourcentage_mines <= 0.3, 'Le pourcentage de mines ...'`.

```

2. class Demineur :
2     def __init__(self, hauteur, largeur, pourcentage_mines):
3         assert 0.1 <= pourcentage_mines <= 0.3, 'Le pourcentage de mines ...'
4         self.hauteur = hauteur
5         self.largeur = largeur
6         self.pourcentage_mines = pourcentage_mines

```

3. On saisit `demineur_intermediaire = Demineur(16, 16, 0.156)`.

Partie B : Création de la grille du démineur

```

4. def grille_demineur_vider(self):
2     return [[0 for _ in range(self.largeur)] for _ in range(self.hauteur)]

5. while compteur_mines < nombre_bombes:
2     ligne = randint(0, self.hauteur - 1)
3     colonne = randint(0, self.largeur - 1)
4     if self.grille_demineur[ligne][colonne] == 0:
5         self.grille_demineur[ligne][colonne] = -1
6         compteur_mines = compteur_mines + 1

```

```

6. def nombre_voisines_avec_mines(self, coordonnees_case):
    total = 0
    for (ligne, colonne) in self.voisines(coordonnees_case):
        if self.grille_demineur[ligne][colonne] == -1:
            total += 1
    return total
    # ou, avec la fonction sum :
    # return sum(self.grille[i][j] == -1 for (i, j) in
    #           ↪ self.voisines(coordonnees_case))

```

7. On considère que la méthode `placer_mine` a déjà été appelée.

```

1 def generer_demineur(self):
2     for ligne in range(self.hauteur):
3         for colonne in range(self.largeur):
4             if self.grille_demineur[ligne][colonne] != -1:
5                 self.grille_demineur[ligne][colonne] =
                    ↪ self.nombre_voisines_avec_mines((ligne, colonne))

```

Partie C : L'interface utilisateur du jeu du démineur

```

8. def visibilite(self, coords):
    ligne, colonne = coords
    if self.grille_demineur[ligne][colonne] == -1:
        self.grille_visibilite = [
            [True for _ in range(self.largeur)] for _ in range(self.hauteur)
        ]
    else:
        self.grille_visibilite[ligne][colonne] = True
        if self.grille_demineur[ligne][colonne] == 0:
            for i, j in self.voisines(coords):
                if not self.grille_visibilite[i][j]:
                    self.visibilite((i, j))

```

Partie D : Jouer en ligne au démineur

9. Les clés étrangères de la table `Meilleur_score` sont :

- joueur qui fait référence à `Joueur.id_joueur` ;
- niveau qui fait référence à `Demineur.niveau`.

10. Comme suggéré par l'énoncé, il existe plusieurs réponses. On propose :

```

1 SELECT niveau, score
2 FROM Meilleur_score
3 WHERE joueur = 2;

```

```

11. UPDATE Joueur
2     SET mot_de_passe = cGhxDE4
3     WHERE pseudo = 'Kirna';

```

12. Cette requête permet d'obtenir les pseudos des joueurs ayant réalisé un score strictement supérieur à 1000 sur des grilles `'expert'` en strictement moins de 400 secondes. On obtient donc :

pseudo

Raptor

```
13. UPDATE Demineur
2     SET niveau = 'débutant'
3     WHERE niveau = 'facile';
```

Attention, cette action peut potentiellement poser problème car l'attribut `Demineur.niveau` est utilisé comme clé étrangère dans la table `Meilleur_score`. On fait l'hypothèse (hors-programme) que la base de données est paramétrée pour répercuter les mises à jour des clés étrangères vers les autres tables (avec `ON UPDATE CASCADE` par exemple).

Si on ignore cette possibilité de mise à jour en cascade, il faut alors :

- supprimer les entrées de `Meilleur_resultat` faisant référence à des grilles `'facile'` ;
- mettre à jour la table `Demineur` avec la nouvelle valeur (en utilisant la requête proposée plus haut) ;
- ré-insérer les valeurs supprimées en leur donnant la nouvelle valeur `niveau = 'débutant'`.