I Jeu de Snort

Le jeu de Snort se joue sur un graphe non orienté G avec deux joueurs 1 et 2 : à tour de rôle, chaque joueur colorie un sommet de leur choix, avec la contrainte qu'un sommet de couleur 1 ne doit pas être voisin d'un sommet de couleur 2. Un joueur ne pouvant pas colorer de sommet a perdu.

- 1. Écrire une fonction coups (G, couleurs, j) qui renvoie la liste des sommets que le joueur j peut colorier où :
 - G est une liste d'adjacence représentant le graphe (G[i] est la liste des voisins du sommet i),
 - couleurs est un tableau de taille n où couleurs [i] est la couleur du sommet i (0 si non colorié, 1 si colorié par le joueur 1, 2 si colorié par le joueur 2),
 - j est un entier représentant le joueur courant.

Solution:

2. On considère une stratégie gloutonne consistant à choisir le sommet de degré maximum parmis ceux possibles. Écrire une fonction glouton(G, couleurs, j) qui renvoie le sommet à colorier selon cette stratégie. Si aucun sommet n'est possible, la fonction renvoie -1.

```
Solution:
```

3. Écrire une fonction joueur (couleurs) qui renvoie le joueur qui doit jouer, sachant que le joueur 1 joue en premier.

Solution:

```
def joueur(couleurs):
    n = 0
    for c in couleurs:
        if c != 0:
            n += 1
    return n % 2 + 1
```

4. On code une liste couleurs = $[c_0, c_1, \dots, c_{n-1}]$ par un entier $s = \sum_{i=0}^{n-1} c_i 3^i$. Écrire une fonction encode(couleurs) qui renvoie l'entier s correspondant.

```
Solution:
```

```
def encode(couleurs):
    s = 0
    for i in range(len(couleurs)):
        s += couleurs[i] * 3 ** i
    return s
```

5. Écrire une fonction decode(s, n) effectuant l'opération inverse de encode.

Solution:

```
def decode(s, n):
    couleurs = []
    for i in range(n):
        couleurs.append(s % 3)
        s //= 3
    return couleurs
```

- 6. On souhaite déterminer l'attracteur A du joueur 1. On rappelle que'une situation de jeu appartient à A si on est dans l'un des cas suivants :
 - c'est au tour du joueur 2 et il ne peut pas jouer,
 - c'est au tour du joueur 1 et il peut jouer pour aboutir à une situation de A,
 - c'est au tour du joueur 2 et tous les coups possibles mènent à une situation de A.

Écrire une fonction attracteur(G, couleurs) qui renvoie l'attracteur du joueur 1, sous forme de liste.

On pourra utiliser un dictionnaire dont chaque clé correspond à un coloriage partiel de G et la valeur associée est un booléen indiquant s'il appartient à l'attracteur du joueur 1. Comme une liste ne peut pas être une clé de dictionnaire, on utilisera encode pour obtenir une clé entière.

Solution:

```
def attracteur(G, couleurs):
    d = \{\}
    {\tt def\ aux(couleurs):}\ \textit{\# d\'etermine si couleurs est dans l'attracteur du joueur 1}
        s = encode(couleurs)
        if s in d:
            return d[s]
        j = joueur(couleurs)
        L = coups(G, couleurs, j)
        if L == []:
            d[s] = j == 2
        elif j == 1:
            b = False
            for u in L:
                couleurs[u] = j
                if aux(couleurs):
                     b = True
                 couleurs[u] = 0
            d[s] = b
        else:
            b = True
            for u in L:
                couleurs[u] = j
                if not aux(couleurs):
                     b = False
                 couleurs[u] = 0
            d[s] = b
        return d[s]
    aux(couleurs)
    A = []
    for s in d:
        if d[s]:
            A.append(decode(s, len(couleurs)))
    return A
```

Mines informatique 2023 : La typographie informatisée

Arnaud Bégyn PC Déodat de Severac Toulouse

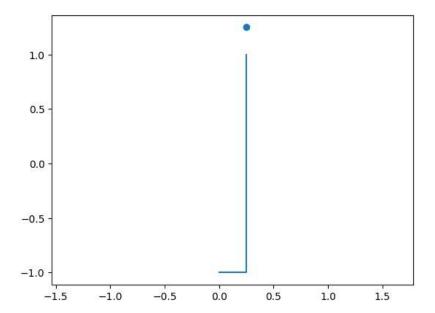
Partie I – Préambule

```
Q1. \overline{100}^{16}=16^2=256 cents = 2.56 dollars.
```

Q2. Il fallait faire le dessin sur sa copie. Ici on utilise Python et on visualise la lettre j.

```
In [1]: import matplotlib.pyplot as plt

plt.plot([0.25,0.25,0.0],[1.0,-1.0])
 plt.axis('equal')
 plt.scatter([0.25],[1.25])
```



Partie II – Gestion de polices de caractères vectorielles

Q3. Requête en SQL pour compter le nombre de glyphes en roman:

```
In [ ]: SELECT COUNT(*)
FROM Glyphe
WHERE groman = True;
```

Q4. Requête en SQL afin d'extraire la description vectorielle du caractère A dans la police nommée Helvetica en italique:

```
In []: SELECT G.gdesc
FROM Glyphe AS G
JOIN Police AS P
JOIN Caractere AS C
ON G.pid = P.pid AND C.code = G.code
WHERE C.car = 'A' AND P.pnom = 'Helvetica' AND G.groman = False;
```

Q5. Requête en SQL pour extraire les noms des familles qui disposent de polices et leur nombre de polices, classés par ordre alphabétique:

```
In []: SELECT F.fnom, COUNT(pid)
   FROM Famille AS F
   JOIN Police AS P
   ON F.fid = P.fid
   GROUP BY P.fid
   HAVING COUNT(pid) <>0
   ORDER BY F.fnom;
```

Partie III - Manipulation de descriptions vectorielles de glyphes

Q6. Fonction utilitaire points(v:[[[float]]])->[float] qui renvoie la liste des points qui apparaissent dans les multi-lignes de la description vectorielle v d'un glyphe.

True

Q7. Fonction utilitaire qui renvoie la liste des éléments d'indice n des sous listes de flottants:

```
In [3]: def dim(l:[[float]], n:int)->[float]:
    liste = []
    for point in 1:
        liste.append(point[n])
    return liste

l = [[1, 2], [3, 4], [5, 6], [7, 8]]
    print( dim(1, 1) == [2, 4, 6, 8])
```

True

Q8. Fonction qui renvoie la largeur de la description vectorielle v :

```
In [ ]: def largeur(v:[[[float]]])->float :
    liste = points(v)
    liste2 = dim(liste, 0)
    return max(liste2)-min(liste2)
```

Q9. Fonction qui renvoie une liste de largeurs pour toutes les lettres minuscules romanes et italiques de la police dans l'ordre a roman, a italique, b roman, b italique...

```
In []: def obtention_largeur(police:str)->[float] :
    liste = []
    for lettre in 'abcdefghijklmnopqrstuvwxyz' :
        v = glyphe(lettre, police, True)
        liste.append(largeur(v))
        v = glyphe(lettre, police, False)
        liste.append(largeur(v))
    return liste
```

Q10. Fonction utilitaire qui prend en paramètres une fonction f, une description vectorielle v et qui renvoie une nouvelle description vectorielle construite à partir de v en appliquant la fonction f à chacun des points et en préservant la structure des multi-lignes:

```
In [ ]: def transforme(f:callable, v:[[[float]]])->[[[float]]] :
    liste = []
    for ligne in v :
        liste.append( [ f(point) for point in ligne] )
    return liste
```

Q11. Toutes les abscisses des points des multi-lignes sont divisées par 2. Le glyphe est donc déformé horizontalement de telle sorte que sa largeur soit divisée par 2.

Q12. Fonction qui renvoie une nouvelle description vectorielle correspondant à un glyphe penché vers la droite:

Partie IV - Rasterisation

```
In [6]: from PIL import Image
im = Image.new("1", (50, 100), color=1)

for y in range(60, 65):
    for x in range(5, 45):
        im.putpixel((x, y), 0)
        im.putpixel((x, y-20), 0)

im.save("egal.png")
```

Q13. Ligne 6: dx prend la valeur 6 et dy prend la valeur 2.

La ligne 7 encre le pixel (0, 0).

Ligne 8: i varie de 1 à 5.

Ensuite on répète la ligne 10: on encre les pixels (1, 0) (2, 1) (3, 1) (4, 1) (5, 2)

Ligne 11: on encre le pixel (6, 2).

Q14. Ligne 6: dx prend la valeur -8 et dy prend la valeur 1.

La ligne 7 encre le pixel (9, 8).

Les lignes 8, 9 et 10 ne sont pas exécutées car $dx \le 1$.

```
Ligne 11: on encre le pixel (1, 9).

Le problème vient du fait que dx < 0 . Il faudrait ajouter en début de fontion assert dx >= 0 .

Q15. Ligne 6: dx prend la valeur 2 et dy prend la valeur 8.

La ligne 7 encre le pixel (3, 0).

Ligne 8: i varie de 1 à 1.
```

Ensuite on répète la ligne 10: on encre les pixels (4, 4).

Ligne 11: on encre le pixel (5, 8).

Les pixels ne sont pas adjacents car dx < dy.

Q16. On inverse le rôle de dx et dy:

```
In [ ]:
    def trace_quadrant_sud(im, p0:(int), p1:(int)) :
        assert dy >= 0
        x0, y0 = p0
        x1, y1 = p1
        dx, dy = x1-x0, y1-y0
        im.putpixel(p0, 0)
        for i in range(1, dy):
            p = (x0 + floor(0.5 + dx * i / dy), y0 + i)
            im.putpixel(p, 0)
        im.putpixel(p1, 0)

im = Image.new("1", (10, 10), color=1)
        trace_quadrant_sud(im, (3, 0), (5, 8))
        im.show()
```

Q17. Fonction qui trace un segment continu entre les pixels p0 et p1 sur l'image im:

```
x0, y0 = p0
            x1, y1 = p1
           dx, dy = x1-x0, y1-y0
        im.putpixel(p0, 0)
        for i in range(1, dx):
            p = (x0 + i, y0 + floor(0.5 + dy * i / dx))
           im.putpixel(p, 0)
    else: # on va vers le nord ou le sud
       if dy < 0 : # on se ramène au cas où on va vers le sud
           p0, p1 = p1, p0
           x0, y0 = p0
           x1, y1 = p1
           dx, dy = x1-x0, y1-y0
        im.putpixel(p0, 0)
        for i in range(1, dy):
            p = (x0 + floor(0.5 + dx * i / dy), y0 + i)
            im.putpixel(p, 0)
    im.putpixel(p1, 0)
im = Image.new("1", (10, 10), color=1)
trace\_segment(im, (0, 0), (6, 2))
trace_segment(im, (9, 8), (1, 9))
trace_segment(im, (3, 0), (5, 8))
{\sf trace\_segment(im,\ (3,\ 0),\ (3,\ 0))}
im.show()
```

Partie V – Affichage de texte

Q18. Fonction qui renvoie les coordonnées du point p (point d'un glyphe de coordonnées flottantes) en un point dans une page (pixel de coordonnées entières) de manière à ce que le point (0, 0) de la description vectorielle soit en position pz sur la page, et que l'oeil de taille normalisée 1 du glyphe fasse taille pixels de hauteur:

```
In [ ]: from math import floor
   def position(p:(float), pz:(int), taille:int)->(int) :
```

```
x, y = p
xz, yz = pz
x2 = floor(x*taille) + xz
y2 = -floor(y*taille) + yz
return (x2, y2)
```

Q19. Fonction qui affiche dans l'image page le caractère c dans la police police , en roman ou italique selon la valeur du booléen roman , et renvoie la largeur en pixel du glyphe affiché :

```
In []:
    def affiche_car(page:Image, c:str, police:str, roman:bool, pz:(int), taille:int)->int :
        v = glyphe(c, police, roman)
        for ligne in v :
            [x ,y] = ligne[0]
            x, y = position((x, y), pz, taille)
            trace_segment(page, (x, y), (x, y) ) # cas où la ligne n'a qu'un point
            for k in range(len(ligne)-1) :
                  x1, y1 = ligne[k]
                  x1, y1 = position((x1, y1), pz, taille)
                  x2, y2 = ligne[k+1]
                 x2, y2 = position((x2, y2), pz, taille)
                  trace_segment(page, (x1, y1), (x2, y2) )
            return taille*largeur(v)
```

Q20. Fonction qui affiche la chaîne de caractères mot dans les mêmes conditions, chaque glyphe étant séparé du suivant par ic pixels, et renvoie la position du dernier pixel de la dernière lettre dans la page :

```
In [ ]: def affiche_mot(page:Image, mot:str, ic:int, police:str, roman:bool, pz:(int), taille:int)->int :
    x, y = pz
    positionPixel = x
    for k in range(len(mot)) :
        c = mot[k]
        largeur = affiche_car(page, c, police, roman, [positionPixel, y], taille)
        positionPixel += largeur + ic
    return (positionPixel - ic, y)
```

Partie VI – Justification d'un paragraphe

Q21. L'algorithme ajoute des mots à la ligne tant que c'est possible. Si l'ajout d'un mot provoque un dépassement alors il est placé sur la ligne suivante. Il est **glouton** car il se contente de vérifier localement si l'ajout d'un mot est possible sur la ligne courante.

Q22.

```
• Découpage a): coût total de 32.
```

```
■ 3 mots de i=0 à j=2 donc coût = (10-(2-0)-(2+4+2))**2 = 0.
■ 1 mot de i=3 à j=3 donc coût = (10-(3-3)-6)**2 = 16.
```

■ 1 mot de i=4 à j=4 donc coût = (10-(4-4)-6)**2 = 16.

- Découpage b): coût total de 26.
 - 2 mots de i=0 à j=1 donc coût = (10-(1-0)-(2+4))**2 = 9.
 - 2 mots de i=2 à j=3 donc coût = (10-(3-2)-(2+6))**2 = 1.
 - 1 mot de i=4 à j=4 donc coût = (10-(4-4)-6)**2 = 16.

C'est donc l'algorithme dynamique qui donne la solution la plus harmonieuse.

Q23.

```
In []: #variable globale
    memo = { len(lmots) : 0 }  # coquille dans l'énoncé: m au lieu de lmots

def progd_memo(i:int, lmots:[int], L:int, memo:{int:int})
    if i not in memo :
        mini = float("inf")
        for j in range(i+1, len(lmots)+1) :
            d = progd_memo(j, lmots, L) + cout(i, j-1, lmots, L)
        if d < mini :
            mini = d
        memo[i] = mini
    return memo[i]</pre>
```

Q24. On note C_n la complexité temporelle pour n mots.

- Pour l'algorithme récursif naı̈f on a << à la louche >> que $C_n = \sum_{j=1}^n \left(C_{n-j} + j^2\right)$ donc $C_n \geq C_0 + C_1 + \dots + C_{n-1} = 2C_{n-1}$. Par récurrence on a donc $C_n \geq 2^n C_0$. Donc la complexité temporelle est au minimum exponentielle.
- Pour l'agorithme de programmation dynamique de bas en haut on a

$$C_n = \sum_{i=0}^{n-2} \left(\sum_{j=i+1}^n \left(j - i + 3 \right) \right) = \sum_{i=0}^{n-2} \left(\sum_{j=4}^{n-i+3} j \right) = \sum_{i=0}^{n-2} \frac{(n-i+3)(n-i+4)}{2} = O(n^3)$$

L'algorithme de programmation dynamique de bas en haut est donc bien plus performant.

Q25.

True

Q26.

```
In [5]: def formatage(lignesdemots : [[str]], L : int)->str :
    texte = ""
    for ligne in lignesdemots :
        lmots = 0 # calcul la longueur de tous les mots de la ligne
        for mot in ligne :
            lmots = lmots + len(mot)
```

```
nbEspace = L - lmots # Le nombre d'espaces à insérer
          if len(ligne) == 1 :
               ligneTexte = ligne[0] + " "*nbEspace + "\n"
          else :
               \label{eq:nbEspace} \begin{tabular}{ll} nbEspace Mini = nbEspace // (len(ligne)-1) \# le nombre minimum d'espace à placer à chaque fois \\ EspacesSup = nbEspace % (len(ligne)-1) \# le rab d'espaces \\ \end{tabular}
               # on construit un liste contenant le nombre d'espace à insérer entre les mots
               LesEspaces = [nbEspaceMini+1]*EspacesSup + [nbEspaceMini]*(len(ligne)-1-EspacesSup)
               # construction de la ligne
               ligneTexte = ""
               for i in range(len(ligne)-1) :
                   ligneTexte = ligneTexte + ligne[i] + " "*LesEspaces[i]
               ligneTexte = ligneTexte + ligne[len(ligne)-1] + "\n"
          # completion du texte
          texte = ligneTexte + texte
      return texte
 print( formatage([["Ut","enim"],["ad","minima"],["veniam"]],10) )
veniam
ad minima
Ut
      enim
```

In []: