Informatique

Dans la mesure du possible, on justifiera le code demandé par des invariants.

1 Opérations utiles sur les listes

Une liste t étant donnée :

- 1. len(t) désigne la longueur de t;
- 2. pour tout i dans range(len(t)), t[i] désigne l'élément d'indice i.
- 3. On peut construire une liste de n éléments tous physiquement égaux à x avec l'expression [x] * n.
- 4. On peut ajouter un élément x à la fin de t par l'instruction t.append(x) (la longueur de t augmente alors de 1).
- 5. On peut ajouter tous les éléments d'une liste u à la fin de la liste t par l'instruction t += u.

On supposera que ces opérations sur les listes ont respectivement une complexité :

- Θ(1)
- 2. $\Theta(1)$
- 3. $\Theta(n)$
- 4. $\Theta(1)$ (ce n'est pas tout à fait vrai mais pour ce TP, c'est raisonnable)
- 5. Θ(len(u)) (ce n'est pas tout à fait vrai mais pour ce devoir, c'est raisonnable)

2 Programmation

- 1. Écrire une fonction random_list(n, k) construisant une liste de n entiers tirés au hasard dans l'intervalle range(k). On pourra utiliser la fonction randrange du module random à cet effet.
- 2. Écrire une fonction counting_sort(k, t) prenant en argument une liste t d'entiers appartenant à range (k) et retournant une copie triée de ce tableau. On utilisera impérativement l'algorithme suivant :
 - On construit un tableau u de taille k initialisé avec des 0.
 - On parcourt t. Pour chaque valeur x trouvée, on incrémente u[x]. À la fin du parcours, pour tout entier i de range(k), u[i] contient donc le nombre d'occurrences de i dans t.
 - Il est alors facile de construire un tableau r trié répondant à la question posée.
- 3. Écrire suivant le même principe une fonction bucket_sort(f, k, t) retournant une copie de t triée suivant le critère f. Plus précisément, f doit être une fonction prenant ses valeurs dans range(k) et les éléments de la liste résultat sont triés par ordre croissant de leurs images par f.

De plus, on fera en sorte que le tri soit *stable*, c'est-à-dire que pour tout couple de valeurs x et y ayant même image par f, x et y apparaissent dans le même ordre dans t et dans la liste triée.

1

```
Par exemple, si f est la fonction n \mapsto n^2\%5, et t=[0,1,5,6,4,12,10,9,17,2,6,7]. Nous pouvons calculer f(0) = 0, f(1) = 1, f(2) = 4, f(4) = 1, f(5) = 0, f(6) = 1, f(7) = 4, f(9) = 1, f(10) = 0, f(12) = 4 et f(17) = 4. Donc bucket_sort(f, 4, t) doit renvoyer [0,5,10,1,6,4,6,12,9,17,2,7]. Le tableau [5,0,10,1,6,4,9,6,12,17,2,7] est aussi trié suivant le critère f, mais ne peut être renvoyé par bucket_sort(f, 4, t) car les deux premiers éléments ne sont pas dans le même ordre que dans t, or on veut un tri stable.
```

4. On se donne la fonction suivante :

```
def radix_sort(k, t):
"""Retourne une copie de t triée par ordre croissant.
t doit contenir des entiers appartenant àrange(k**2)
"""
def lp(x):
    return x // k
def rp(x):
    return x % k
u = bucket_sort(rp, k, t)
r = bucket_sort(lp, k, u)
return r
```



Soit t=[0,5,10,1,6,4,6,12,9,17,2,7] et k=5. Calculer bucket_sort(rp, k, t), et en déduire radix_sort(k, t).

Quelle hypothèse peut-on formuler concernant la fonction radix_sort?

3 Étude de complexité

- 5. Expliquer (brièvement) et sous quelle hypothèse pourquoi la complexité de random_list(n, k)) est un $\Theta(n)$.
- 6. Justifier que la complexité de counting_sort(k, t) est un $\Theta(\max(n, k))$, où n = len(t).
- 7. Justifier que la complexité de bucket_sort(f, k, t) est un $\Theta(\max(n,k))$, où n = len(t).
- 8. Quelle est la complexité de radix_sort?
- 9. En admettant que la fonction bucket_sort répond bien à l'énoncé, justifier que radix_sort trie le tableau donné en argument. On pourra commencer par regarder le cas où k vaut 10 pour comprendre ce qu'il se passe et se poser la question : à quelle(s) condition(s) sur lp(x), lp(y), rp(x), rp(y) a t-on x<=y?

2