I21: Introduction à l'algorithmique Cours 5: Algorithmes de rangement

Nicolas Méloni Licence 1: 2ème semestre (2017/2018)

Problème du rangement

- But : classer les éléments d'un tableau en fonction d'une propriété
- aucune relation d'ordre n'est supposée entre les éléments

Problème du rangement

Problème : Rangement NOIR et BLANC

 $\it Entr\'ee$: tableau d'entiers $\it T$ de taille $\it n$ contenant des éléments

étiquetés BLANC ou NOIR

 $\it Sortie$: une permutation des éléments de T telle que les éléments

BLANC sont au début et les éléments NOIR à la fin du tableau

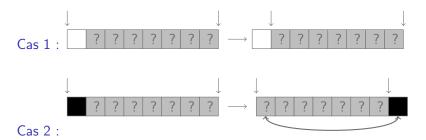
Problème du rangement

- Solution naïve : on crée une relation d'ordre entre les élements (BLANC < NOIR) et on utilise un des algorithmes de tris du chapitre précédent
- Complexité : $O(n^2)$
- On peut faire bien mieux.

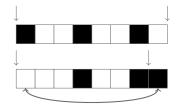
Idée générale :

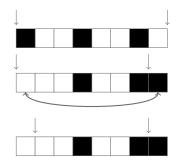
- Parcourir le tableau;
- Mettre les éléments BLANC à gauche du tableau en partant du début;
- Mettre les éléments NOIR à droite du tableau en partant de la fin;
- Garder en mémoire la position du dernier élément BLANC et du premier élément NOIR à l'aide de variables.

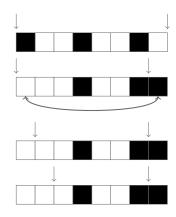


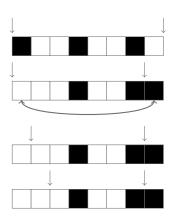




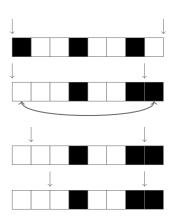


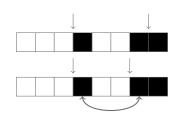


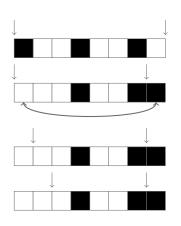


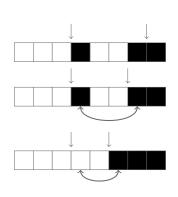


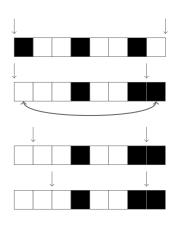


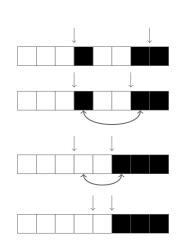












```
ALGORITHME NoirEtBlanc(T):
   DONNEES
      T. tableau de couleur de taille n
   VARIABLES
      g,d: entiers
   DEBUT
      g \leftarrow 1
    d←n
      TQ g \leq d FAIRE
         SI T[g] = NOIR ALORS
           Swap(T,g,d)
11
           d\leftarrow d-1
12
         SINON
13
14
           g \leftarrow g + 1
         FSI
15
      FTQ
16
    FIN
```

- Arrêt : la suite des valeurs prises par d - g est strictement décroissante
- Validité : (T[1:g-1] ne contient que des éléments BLANC et T[d+1:n] des éléments NOIR) est un invariant
- **Complexité** : $\Theta(n)$

Problème: Tri BLEU-BLANC-ROUGE

Entrée : tableau d'entiers T de taille n contenant des éléments

étiquetés BLEU, BLANC ou ROUGE

 ${\it Sortie}$: une permutation des éléments de T telle que les éléments

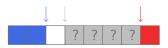
BLEU sont au début, les élémnets BLANC sont au mileu et les

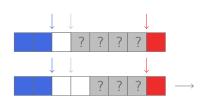
éléments ROUGE sont à la fin du tableau.

- Solution naïve : trier le tableau
- Complexité : $O(n^2)$
- Là encore on peut résoudre le problème en $\Theta(n)$.

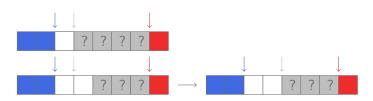
Idée générale:

- Parcourir le tableau ;
- Mettre les éléments BLEU à gauche du tableau en partant du début;
- Mettre les éléments BLANC à gauche des éléments BLEU;
- Mettre les éléments ROUGE à droite du tableau en partant de la fin;
- Garder en mémoire la position du dernier élément BLANC et du premier élément NOIR à l'aide de variables.

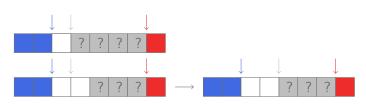




BLANC



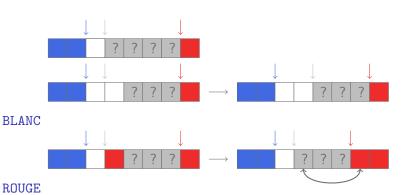
BLANC

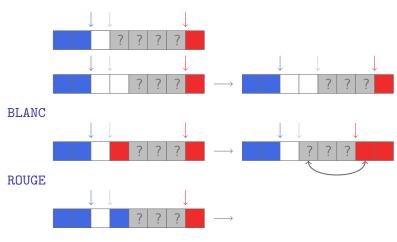


BLANC



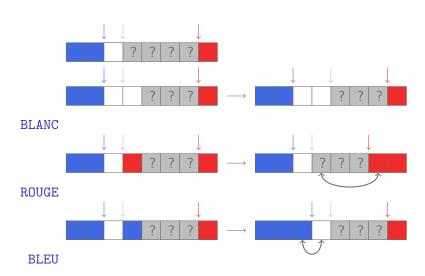
ROUGE





BLEU

N. Mélon 12/13



```
ALGORITHME BleuBlancRouge(T):
    DONNEES
      T. tableau de couleur de taille n
    VARIABLES
       b, w, r: entiers
    DEBUT
      b, w, r \leftarrow 1, 1, n
      TQ w < r FAIRE
         SI T[w] = BLANC ALORS
10
            w\leftarrow w+1
         SINON SI T[w] = ROUGE ALORS
11
            Swap(T,w,r)
12
            r \leftarrow r - 1
13
         SINON
14
            Swap(T, w, b)
15
            b \leftarrow b + 1
16
            w\leftarrow w+1
         FSI
18
      FTQ
19
    FIN
20
```

- Arrêt : la suite des valeurs prises par r - w est strictement décroissante
- validité: (T[1:b-1] ne contient que des éléments BLEU, T[b:w-1] ne contient que des éléments BLANC et T[r+1:n] des éléments ROUGE) est un invariant
 - Complexité : $\Theta(n)$