NSI - Première

Algorithmique: Recherche dichotomique

Recherche dichotomique dans un

tableau trié

Recherche dichotomique dans un tableau trié

Le tableau T contient-il x ? À quelle position ?

Introduction: recherche par

balayage

Introduction: recherche par balayage

Déja abordé lors des parcours séquentiels

Introduction: recherche par balayage

Déja abordé lors des parcours séquentiels

$$x = 5$$
 $T = [11, 7, 9, 5, 15, 13, 3, 1]$
 $0 1 2 3 4 5 6 7$

Introduction: recherche par balayage

Déja abordé lors des parcours séquentiels

```
x = 5
T = [11, 7, 9, 5, 15, 13, 3, 1]
      0 1 2 3 4 5 6 7

def recherche(T, x):
    Pour i allant de 0 à len(T) - 1:
       Si x == T[i]:
       renvoyer i
    renvoyer -1
```

Déroulé - premier tour

```
x = 5
T = [11, 7, 9, 5, 15, 13, 3, 1]
     0 1 2 3 4 5 6 7
def recherche(T, x):
                                       Déroulé
   Pour i allant de 0 à len(T) - 1: | i = 0 5 != 11
       Si x == T[i]:
          renvoyer i
   renvoyer -1
```

Déroulé - second tour

```
x = 5
T = [11, 7, 9, 5, 15, 13, 3, 1]
     0 1 2 3 4 5 6 7
def recherche(T, x):
                                       Déroulé
   Pour i allant de 0 à len(T) - 1: | i = 0 5 != 11
                                    | i = 1  5 != 7
       Si x == T[i]:
          renvoyer i
   renvoyer -1
```

Déroulé - troisième tour

```
x = 5
T = [11, 7, 9, 5, 15, 13, 3, 1]
     0 1 2 3 4 5 6 7
def recherche(T, x):
                                        Déroulé
   Pour i allant de 0 à len(T) - 1: | i = 0 5 != 11
                                    | i = 1  5 != 7
       Si x == T[i]:
                                    | i = 2  5 != 9
          renvoyer i
   renvoyer -1
```

Déroulé - quatrième tour

x = 5

Remarques

■ Termine toujours (boucle bornée...)

Remarques

- Termine toujours (boucle bornée...)
- Au pire len(T) étapes

Recherche dichotomique

On suppose maintenant que le tableau T est $\mathbf{tri\acute{e}}$ par ordre croissant

On suppose maintenant que le tableau T est $tri\acute{e}$ par ordre croissant

$$x = 5$$
 $T = [1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15]$
 $0 1 2 3 4 5 6 7$

On suppose maintenant que le tableau T est $tri\acute{e}$ par ordre croissant

$$x = 5$$
 $T = [1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15]$
 $0 1 2 3 4 5 6 7$

Rappel du Jeu de "+ ou -" : viser le centre des éléments restant

On suppose maintenant que le tableau T est **trié** par ordre croissant

$$x = 5$$
 $T = [1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15]$
 $0 1 2 3 4 5 6 7$

Rappel du Jeu de "+ ou -" : viser le centre des éléments restant

Comparer la valeur centrale à x et éliminer la moitié des valeurs restantes

$$x = 5$$
 $T = [1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15]$
g d

On recommence avec

- d = m 1 = 2
- g inchangé

On recommence avec

- d inchangé
- g = m + 1 = 2

```
x = 5
T = [1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15]
g=d
g = 2, d = 2
```

```
x = 5
T = [1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15]
g=d
g = 2, d = 2
m = (g + d) // 2 = (2 + 2) // 2 = 2
x = 5 == T[2] = 5 => Trouvé!
```

On peut renvoyer 2.

Précondition

T un tableau trié par ordre croissant

Précondition T un tableau trié par ordre croissant

Plusieurs étapes II faut une boucle

Précondition T un tableau trié par ordre croissant

Plusieurs étapes Il faut une boucle

Nombre inconnu d'étapes Boucle non bornée (while)

Précondition T un tableau trié par ordre croissant

Plusieurs étapes Il faut une boucle

Nombre inconnu d'étapes Boucle non bornée (while)

Arrêt $g > d \Rightarrow \text{while } g \le d$:

Corps de la boucle

Corps de la boucle

$$m = (g + d) // 2$$

Corps de la boucle

- m = (g + d) // 2
- 3 cas :
 - Si x == T[m] \Rightarrow return m

- m = (g + d) // 2
- 3 cas :
 - Si x == T[m] \Rightarrow return m
 - Si x < m \Rightarrow d = m 1

- m = (g + d) // 2
- 3 cas :
 - Si x == T[m] \Rightarrow return m
 - Si x < m \Rightarrow d = m 1
 - Si x > m \Rightarrow d = m + 1

$$m = (g + d) // 2$$

- 3 cas :
 - Si x == T[m] \Rightarrow return m
 - Si x < m \Rightarrow d = m 1
 - Six > m \Rightarrow d = m + 1
- Et si la boucle termine ?

$$m = (g + d) // 2$$

- 3 cas :
 - Si x == T[m] \Rightarrow return m
 - Si x < m \Rightarrow d = m 1
 - Si x > m \Rightarrow d = m + 1
- Et si la boucle termine ?
 - T ne contient pas $x \Rightarrow return -1$

Algorithme

Algorithme

```
def recherche_dichotomique(T, x):
    g = 0
    d = len(T) - 1
    while g <= d:
        m = (g + d) // 2
        if x == T[m]:
            return m
        elif x > T[m]:
            g = m + 1
        else:
            d = m - 1
    return -1
```

Déroulé de l'algorithme

Déroulé Premier tour

```
T = [1, 3, 5, 7, 11, 13, 15]
def recherche_dichotomique(T, x):
   g = 0
                      | 1. g = 0 \le d = 7
   d = len(T) - 1
   while g <= d:
       m = (g + d) // 2 |
       if x == T[m]:
           return m
       elif x > T[m]:
           g = m + 1
       else:
           d = m - 1
   return -1
```

Déroulé Premier tour

```
T = [1, 3, 5, 7, 11, 13, 15]
def recherche_dichotomique(T, x):
   g = 0
                     | 1. g = 0 \le d = 7
   d = len(T) - 1 m = (0 + 7) // 2 = 3
   while g <= d:
       m = (g + d) // 2 |
       if x == T[m]:
          return m
       elif x > T[m]:
          g = m + 1
       else:
          d = m - 1
   return -1
```

Déroulé Premier tour

```
T = [1, 3, 5, 7, 11, 13, 15]
def recherche_dichotomique(T, x):
   g = 0
                     | 1. g = 0 \le d = 7
   d = len(T) - 1 m = (0 + 7) // 2 = 3
                  5 < 7 \Rightarrow d = 3 - 1 = 2
   while g <= d:
       m = (g + d) // 2 |
       if x == T[m]:
           return m
       elif x > T[m]:
          g = m + 1
       else:
           d = m - 1
   return -1
```

Déroulé Second tour

```
T = [1, 3, 5, 7, 11, 13, 15]
def recherche_dichotomique(T, x):
                     | 1. g = 0 \le d = 7
   g = 0
   d = len(T) - 1 m = (0 + 7) // 2 = 3
                5 < 7 \Rightarrow d = 3 - 1 = 2
   while g <= d:
       m = (g + d) // 2
       if x == T[m]: | 2. g = 0 \le d = 2
          return m
       elif x > T[m]:
          g = m + 1
       else:
          d = m - 1
   return -1
```

Déroulé Second tour

```
T = [1, 3, 5, 7, 11, 13, 15]
     g ^ d
def recherche_dichotomique(T, x):
   g = 0
                     | 1. g = 0 \le d = 7
   d = len(T) - 1 m = (0 + 7) // 2 = 3
               5 < 7 \Rightarrow d = 3 - 1 = 2
   while g <= d:
       m = (g + d) // 2
       if x == T[m]: | 2. g = 0 \le d = 2
          return m | m = (0 + 2) // 2 = 1
       elif x > T[m]:
          g = m + 1
       else:
          d = m - 1
   return -1
```

Déroulé Second tour

```
T = [1, 3, 5, 7, 11, 13, 15]
     g ^ d
def recherche_dichotomique(T, x):
   g = 0
                      1. g = 0 \ll d = 7
   d = len(T) - 1 m = (0 + 7) // 2 = 3
                 5 < 7 \Rightarrow d = 3 - 1 = 2
   while g <= d:
       m = (g + d) // 2
       if x == T[m]: | 2. g = 0 \le d = 2
          return m | m = (0 + 2) // 2 = 1
       elif x > T[m]: | 5 > 3 => g = 1 + 1 = 2
          g = m + 1
       else:
          d = m - 1
   return -1
```

Déroulé Troisième tour

```
T = [1, 3, 5, 7, 11, 13, 15]
            g=d
def recherche_dichotomique(T, x):
   g = 0
                       | 1. g = 0 \le d = 7
   d = len(T) - 1 m = (0 + 7) // 2 = 3
                   5 < 7 \Rightarrow d = 3 - 1 = 2
   while g <= d:
       m = (g + d) // 2
       if x == T[m]: | 2. g = 0 \le d = 2
           return m | m = (0 + 2) // 2 = 1
       elif x > T[m]: 5 > 3 \Rightarrow g = 1 + 1 = 2
           g = m + 1
       else:
                        | 3. g = 2 \le d = 2
           d = m - 1
   return -1
```

Déroulé Troisième tour

```
T = [1, 3, 5, 7, 11, 13, 15]
def recherche_dichotomique(T, x):
   g = 0
                       | 1. g = 0 \le d = 7
   d = len(T) - 1 m = (0 + 7) // 2 = 3
                  5 < 7 \Rightarrow d = 3 - 1 = 2
   while g <= d:
       m = (g + d) // 2
       if x == T[m]: | 2. g = 0 \le d = 2
           return m | m = (0 + 2) // 2 = 1
       elif x > T[m]: 5 > 3 \Rightarrow g = 1 + 1 = 2
          g = m + 1
                        | 3. g = 2 \le d = 2
       else:
           d = m - 1 m = (2 + 2) // 2 = 2
   return -1
```

Déroulé Troisième tour

```
T = [1, 3, 5, 7, 11, 13, 15]
def recherche_dichotomique(T, x):
   g = 0
                       | 1. g = 0 \le d = 7
   d = len(T) - 1 m = (0 + 7) // 2 = 3
                   5 < 7 \Rightarrow d = 3 - 1 = 2
   while g <= d:
       m = (g + d) // 2
       if x == T[m]: | 2. g = 0 \le d = 2
           return m | m = (0 + 2) // 2 = 1
       elif x > T[m]: 5 > 3 \Rightarrow g = 1 + 1 = 2
           g = m + 1
                        | 3. g = 2 \le d = 2
       else:
                      m = (2 + 2) // 2 = 2
           d = m - 1
                        5 == 5 \Rightarrow return 2
   return -1
```

Précondition

Précondition

T doit être trié par ordre croissant

Précondition

T doit être trié par ordre croissant

Terminaison

Précondition

T doit être trié par ordre croissant

Terminaison

■ while d <= g:

Précondition

T doit être trié par ordre croissant

Terminaison

- while d <= g:
- d g strictement décroissant

Précondition

T doit être trié par ordre croissant

Terminaison

- while d <= g:
- d g strictement décroissant
- En nombre fini d'étapes, d > g et l'algo s'arrête toujours

Coût

Précondition

T doit être trié par ordre croissant

Terminaison

- while d <= g:
- d g strictement décroissant
- En nombre fini d'étapes, d > g et l'algo s'arrête toujours

Coût

■ d − g est *grossièrement* divisé par 2 à chaque étape

Précondition

T doit être trié par ordre croissant

Terminaison

- while d <= g:
- d g strictement décroissant
- En nombre fini d'étapes, d > g et l'algo s'arrête toujours

Coût

- d − g est *grossièrement* divisé par 2 à chaque étape
- Ex. Si len(T) = $16 = 2^4$, il faut ~4 étapes.

Conclusion

- La recherche dichotomique permet de gagner beaucoup d'étapes par rapport au parcours séquentiel du tableau.
- Elle nécessite d'avoir un tableau trié sans quoi on ne peut l'appliquer.

Remarques sur le coût

- Si on ne souhaite l'appliquer qu'une seule fois, il n'est pas intéressant de trier le tableau pour chercher. C'est généralement trop long...
- Mais si on doit souvent effectuer des recherches dans le tableau, alors c'est indispensable.

Nombre d'étapes

 parcours séquentiel : autant que d'éléments dans le tableau dans le pire des cas.

Le parcours séquentiel prend (dans le pire des cas) n étapes.

• recherche dichotomique : $\log_2 n$ étapes.

 $\log_2 n \approx$ le nombre de divisions entières de n par 2 qu'on peut effectuer avant de trouver un quotient nul

 $\log_2 n \approx$ le nombre de bits de n en binaire.