Introduction à l'informatique CM4

Antonio E. Porreca https://aeporreca.org/introinfo

Structures de données : les tableaux

T =	T[0]	T[1]	T[2]	T[3]	•••	T[n-1]
-----	------	------	------	------	-----	--------

Structures de données : les tableaux

 $T = \begin{bmatrix} T[0] & T[1] & T[2] & T[3] & \cdots & T[n-1] \end{bmatrix}$

3 4 2 3 1

I N F O R M A T I Q U E

Parcourir un tableau

```
procedure parcours(T)
    n ≔ longueur(T)
    i ≔ 0
    tant que i < n faire
    écrire T[i]
    fin tant que
fin procedure</pre>
```

Avec la boucle « pour »

```
procedure parcours(T)

n := longueur(T)

i := 0

tant que i < n faire

écrire T[i]

fin tant que

fin procedure

procedure

procedu

n := longueur(T)

n := longueur(T)

fin portion procedure
```

```
procedure parcours(T)
    n := longueur(T)
    pour i := 0 à n − 1 faire
    écrire T[i]
    fin pour
fin procedure
```

```
fonction chercher(x, T)
   n = longueur(T)
   i = 0
   tant que i < n faire
      si T[i] = x alors
          retourner i
      fin si
      i = i + 1
   fin tant que
   retourner -1
fin fonction
```

```
fonction chercher(x, T)
   n = longueur(T)
   i = 0
   tant que i < n faire
      si T[i] = x alors
          retourner i
      fin si
      i = i + 1
   fin tant que
   retourner -1
fin fonction
```

```
fonction chercher(x, T)
    n ≔ longueur(T)
    pour i ≔ 0 à n − 1 faire
        si T[i] = x alors
            retourner i
            fin si
        fin pour
        retourner −1
fin fonction
```

```
fonction chercher(x, T)
    n = longueur(T)
    pour i = 0 à n − 1 faire
        si T[i] = x alors
        retourner i
        fin si
        fin pour
        retourner −1
fin fonction
```

Recherche de 33

1	4	12	17	25	29	33	38	43	51	57	64
0			3								



i

Recherche de 33

1	4	12	17	25	29	33	38	43	51	57	64
0						6					



i

Recherche de 33

1	4	12	17	25	29	33	38	43	51	57	64
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11



ı

Recherche de 33

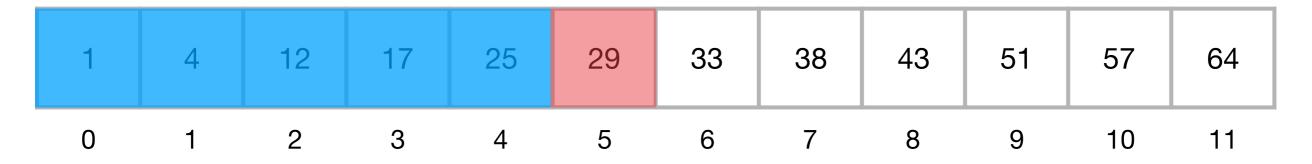
1	4	12	17	25	29	33	38	43	51	57	64
	1										



l

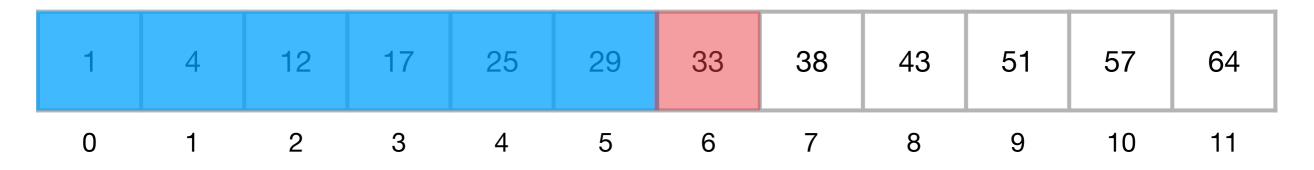
1	4	12	17	25	29	33	38	43	51	57	64
	1										







Recherche de 33





ı

1	4	12	17	25	29	33	38	43	51	57	64
	1										



Recherche de 3

1	4	12	17	25	29	33	38	43	51	57	64
0		2									



i

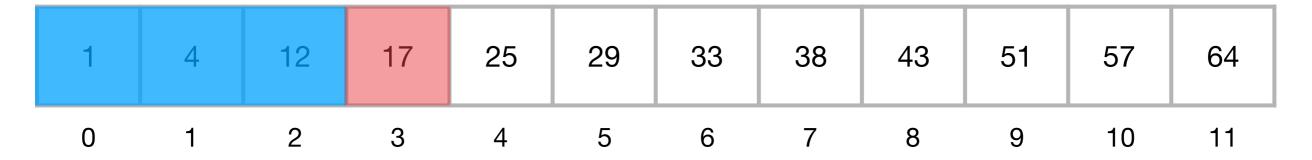
1	4	12	17	25	29	33	38	43	51	57	64
0						6					



1	4	12	17	25	29	33	38	43	51	57	64
0		2									



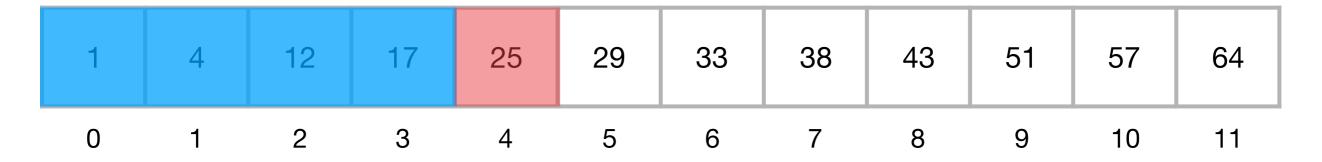
Recherche de 3





l

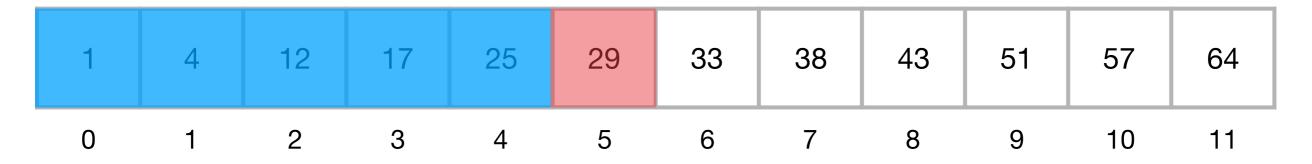
Recherche de 3





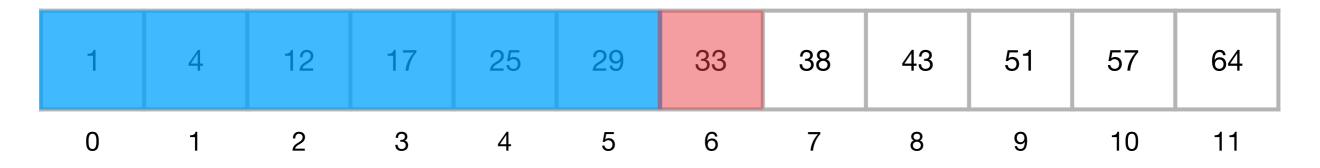
l

Recherche de 3





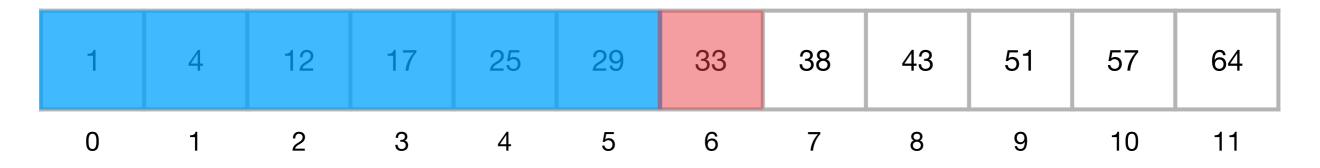
Recherche de 3





ı

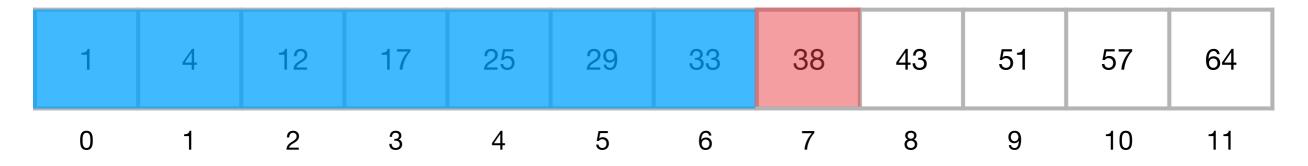
Recherche de 3





ı

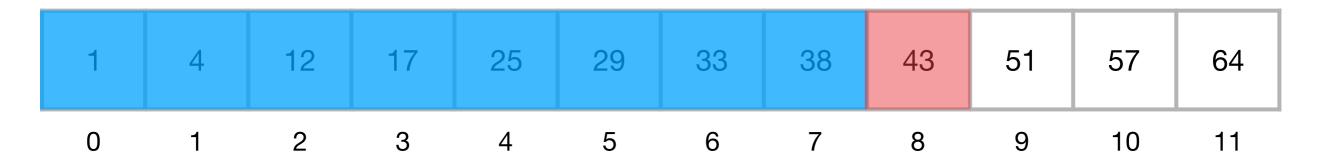
Recherche de 3





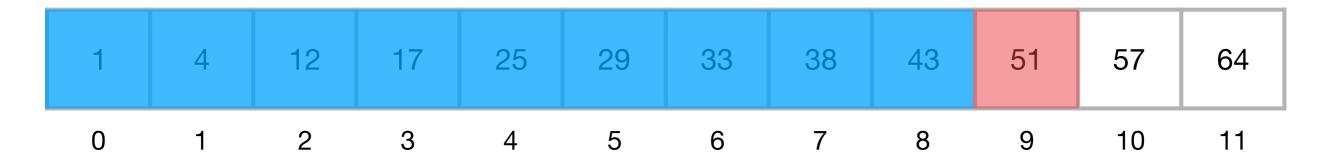
I

Recherche de 3





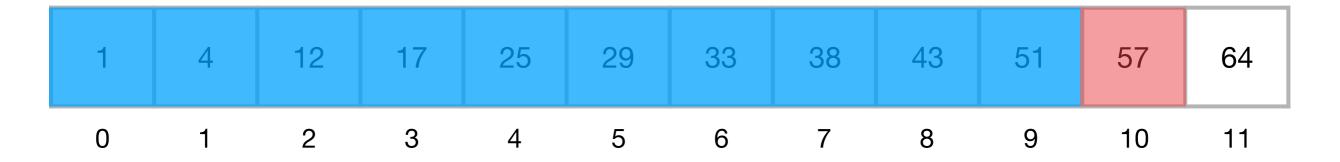
Recherche de 3





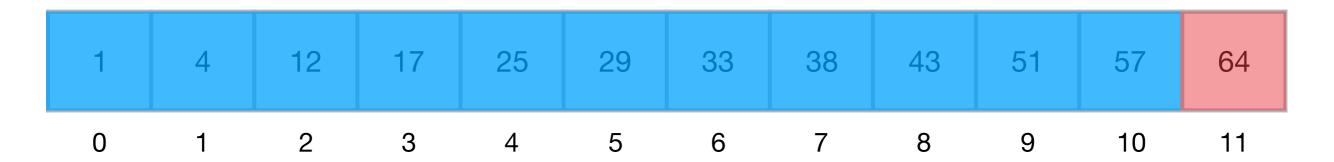
i

Recherche de 3





i





1	4	12	17	25	29	33	38	43	51	57	64
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11



1	4	12	17	25	29	33	38	43	51	57	64
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11



```
fonction chercher(x, T)
n = longueur(T)

pour i = 0 à n − 1 faire
si T[i] = x alors
retourner i
fin si
fin pour
retourner −1

fin fonction

Terminaison?

Correction?

Efficacité?
```

Terminaison

```
fonction chercher(x, T)
n := longueur(T)

pour i := 0 à n − 1 faire

si T[i] = x alors

retourner i

fin si

fin pour

retourner −1

fin fonction
```

- Au début, on a i = 0
- Il reste toujours n i positions à examiner
- i est incrémenté à chaque itération
- Tôt ou tard soit on trouve x, soit on arrive à i = n, et l'algorithme termine

Correction

```
fonction chercher(x, T)
    n ≔ longueur(T)
    pour i ≔ 0 à n − 1 faire
        si T[i] = x alors
            retourner i
            fin si
        fin pour
        retourner −1
fin fonction
```

- Invariant de boucle : si x est dans le tableau, alors il se trouve dans le sous-tableau T[i, ..., n – 1]
 - C'est vrai au début de l'algorithme
 - Ça reste vrai à chaque itération de la boucle, parce qu'on vérifie toujours si T[i] = x
- Si on sort de la boucle avec i = n, alors si x est dans le tableau, il est dans le sous-tableau vide T[n, n - 1], c'est à dire qu'il n'est pas là

Comptage des opérations

```
fonction chercher(x, T)
    n ≔ longueur(T)
    pour i ≔ 0 à n − 1 faire
        si T[i] = x alors
        retourner i
        fin si
        fin pour
        retourner −1
fin fonction
```

Comptage des opérations

#opérations

```
fonction chercher(x, T)
n := longueur(T)

pour i := 0 à n − 1 faire
    si T[i] = x alors
    retourner i
    fin si
    fin pour
    retourner −1
    fin fonction
```

```
fonction chercher(x, T)

n = longueur(T)

pour i = 0 à n − 1 faire

si T[i] = x alors

retourner i

fin si

fin pour

retourner −1

fin fonction
```

```
fonction chercher(x, T)
n := longueur(T)

pour i := 0 à n − 1 faire

si T[i] = x alors

retourner i

fin si

fin pour

retourner −1

fin fonction
```

```
fonction chercher(x, T)

n ≔ longueur(T)

pour i ≔ 0 à n − 1 faire

si T[i] = x alors

retourner i

fin si

fin pour

retourner −1

fin fonction
```

```
fonction chercher(x, T)

n ≔ longueur(T)

pour i ≔ 0 à n − 1 faire

si T[i] = x alors

retourner i

fin si

fin pour

retourner −1

fin fonction
```

```
fonction chercher(x, T)

n ≔ longueur(T)

pour i ≔ 0 à n − 1 faire

si T[i] = x alors

retourner i

fin si

fin pour

retourner −1

fin fonction
```

```
fonction chercher(x, T)

n ≔ longueur(T)

pour i ≔ 0 à n − 1 faire

si T[i] = x alors

retourner i

fin si

fin pour

retourner −1

fin fonction
```

```
fonction chercher(x, T)

n ≔ longueur(T)

pour i ≔ 0 à n − 1 faire

si T[i] = x alors

retourner i

fin si

fin pour

retourner −1

fin fonction
```

```
fonction chercher(x, T)

n := longueur(T)

pour i := 0 à n − 1 faire

si T[i] = x alors

retourner i

fin si

fin pour

retourner −1

fin fonction
```

#opérations

```
fonction chercher(x, T)

n ≔ longueur(T)

pour i ≔ 0 à n − 1 faire

si T[i] = x alors

retourner i

fin si

fin pour

retourner −1

fin fonction
```

si on a T[k] = x

#opérations

si on a T[k] = x

```
fonction chercher(x, T)
   n = longueur(T)
   pour i = 0 à n - 1 faire
      si T[i] = x alors
          retourner i
      fin si
   fin pour
   retourner -1
fin fonction
                                     2(k + 1) + 2
          si on a T[k] = x
                                      opérations
```

#opérations

si x n'est pas là

#opérations

```
fonction chercher(x, T)
   n = longueur(T)
   pour i = 0 à n - 1 faire
      si T[i] = x alors
          retourner i
      fin si
   fin pour
   retourner -1
fin fonction
```

si x n'est pas là

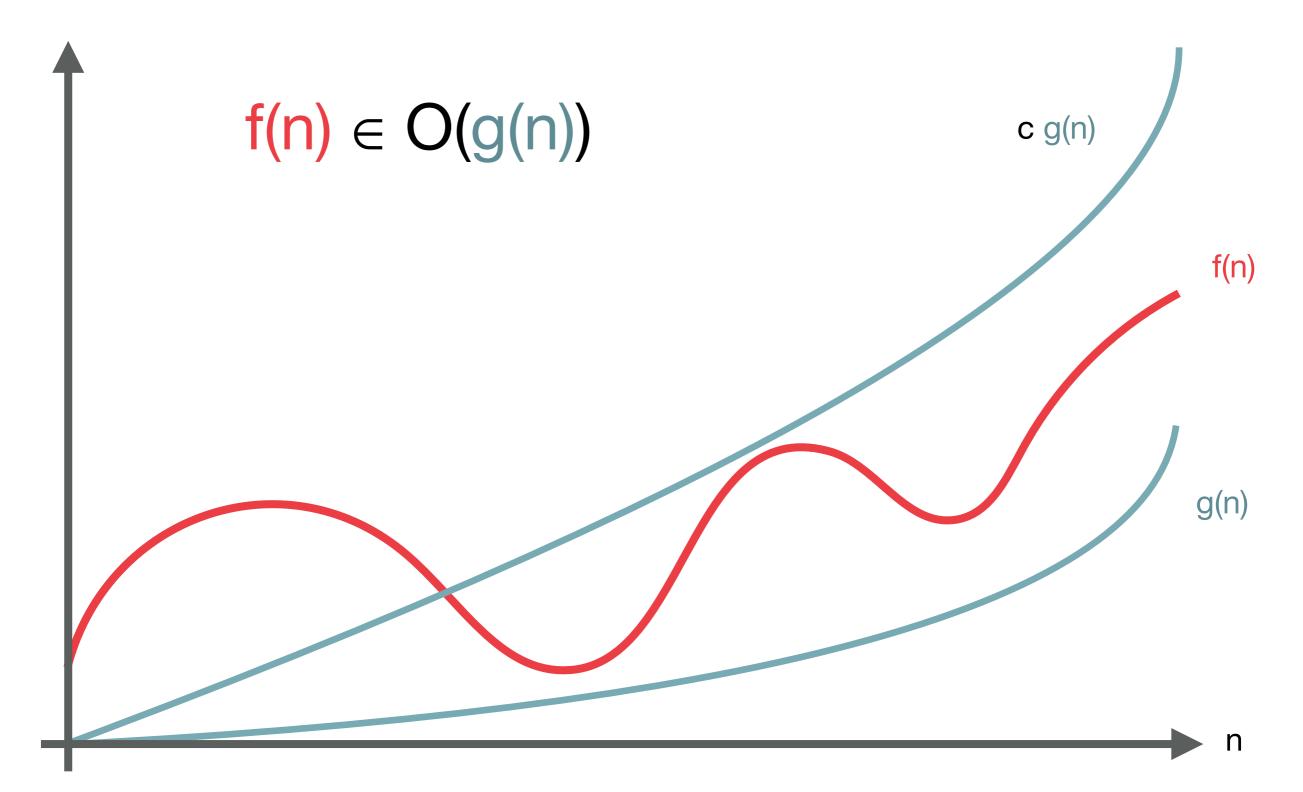
2n + 2 opérations

Efficacité

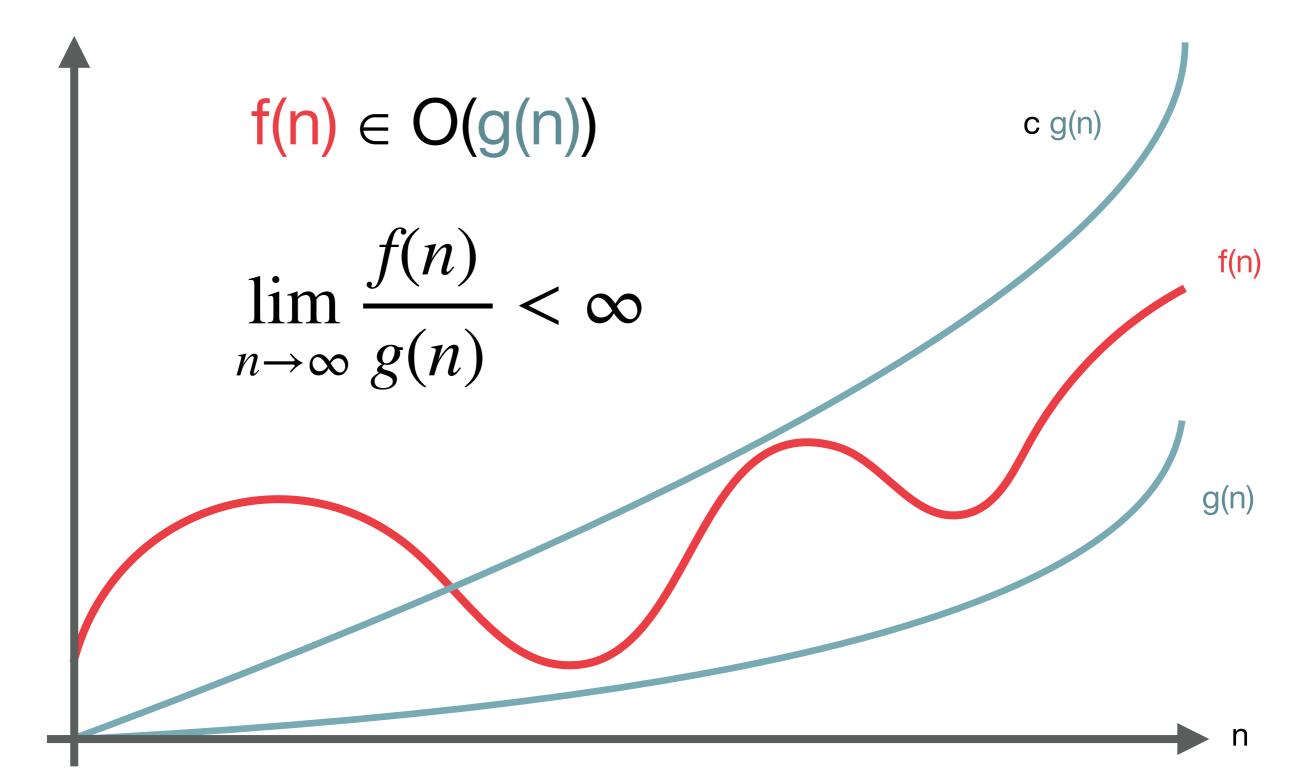
```
fonction chercher(x, T)
    n ≔ longueur(T)
    pour i ≔ 0 à n − 1 faire
        si T[i] = x alors
            retourner i
            fin si
        fin pour
        retourner −1
fin fonction
```

- Si on a de la chance, on a T[0] = x et on termine tout de suite en 4 opérations
- Si T[k] = x on fait
 2(k + 1) + 2 = 2k + 5
 opérations
- Si x n'est pas là on fait
 2n + 2 opérations

Notation « grand 0 »



Notation « grand 0 »



Ordres de grandeur

- $n \in O(n)$
- $n + 5 \in O(n)$
- $2n + 5 \in O(n)$
- n² ∉ O(n)

Recherche dans un annuaire ou un dictionnaire ?

Recherche dichotomique dans un tableau d'entiers trié

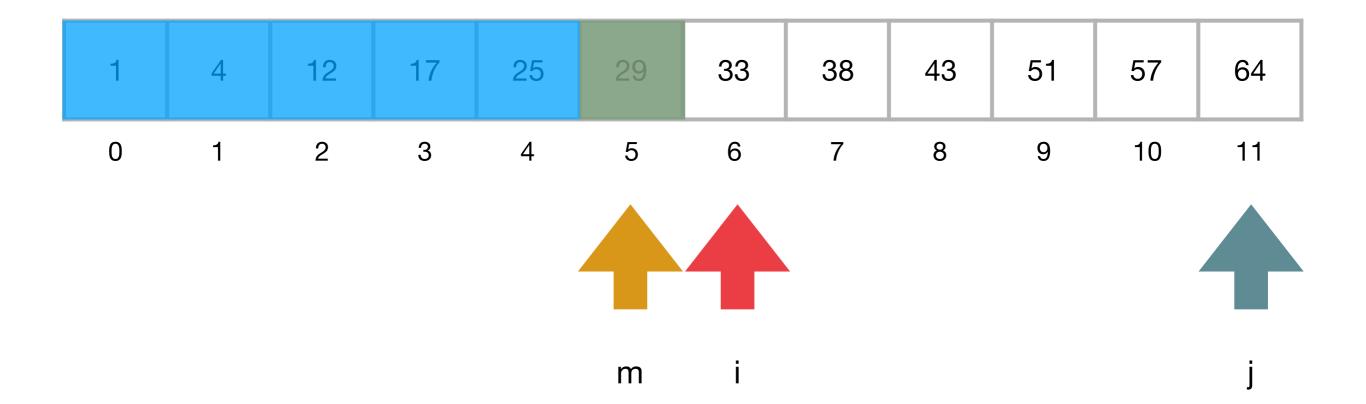
```
fonction chercher(x, T)
    n = longueur(T)
    i = 0
    i = n - 1
    tant que i < j faire
        m = (i + j) \div 2
        si T[m] = x alors
            retourner m
        sinon si x < T[m] alors
            j = m - 1
        sinon
            i = m + 1
        fin si
    fin tant que
    retourner -1
fin fonction
```

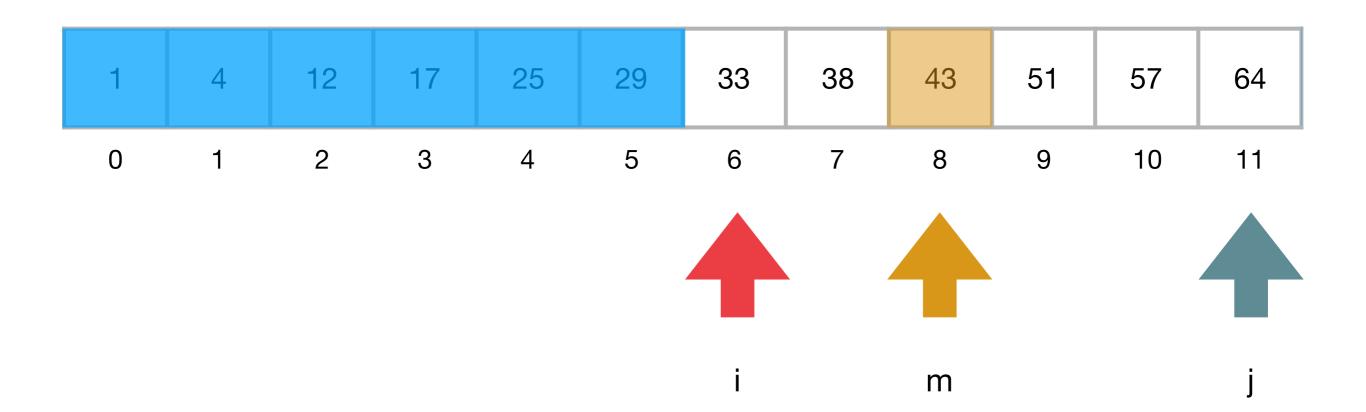
Recherche de 33

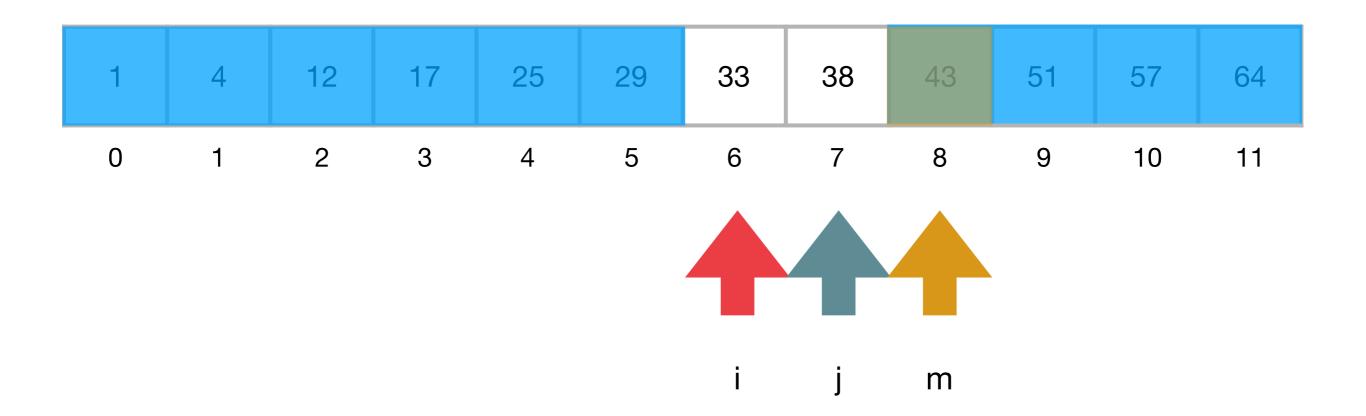




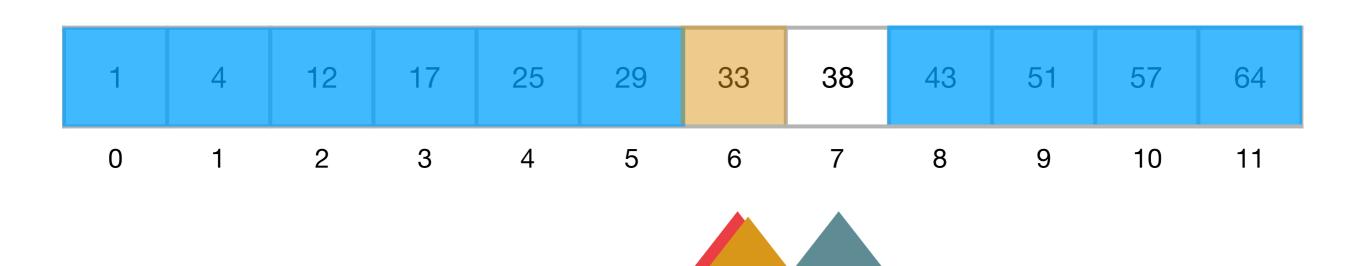
m



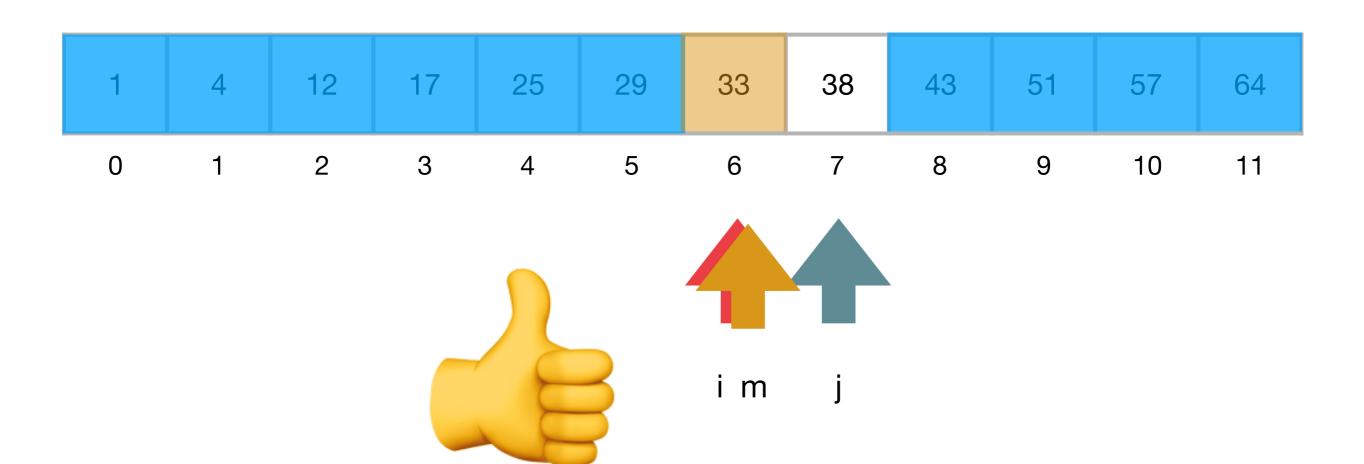




Recherche de 33



i m



Recherche de 16

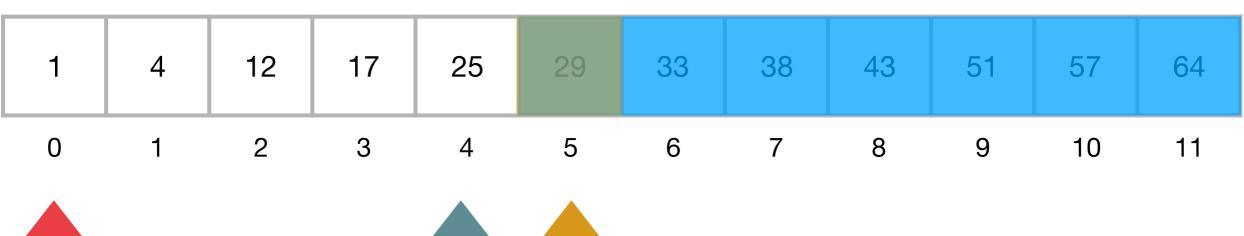






m

Recherche de 16

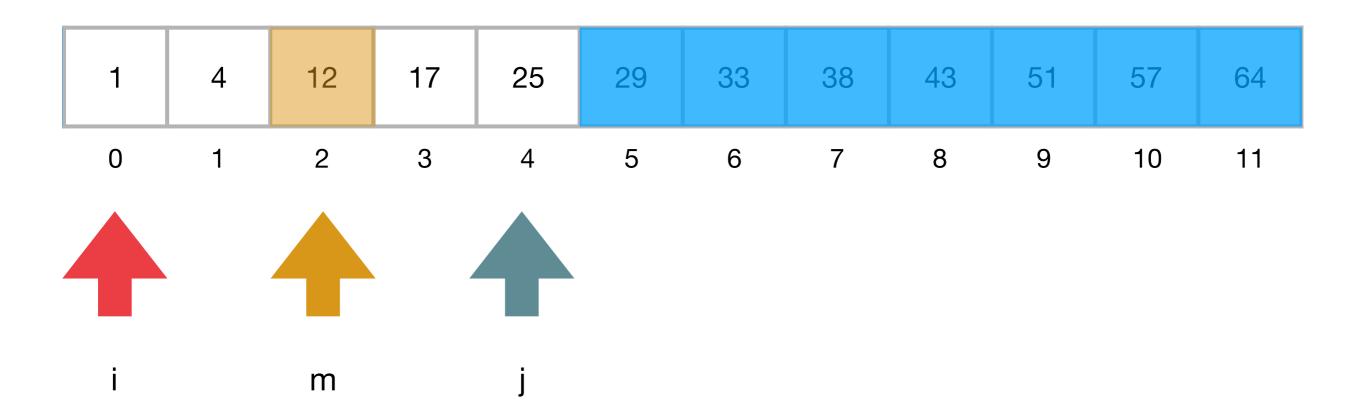




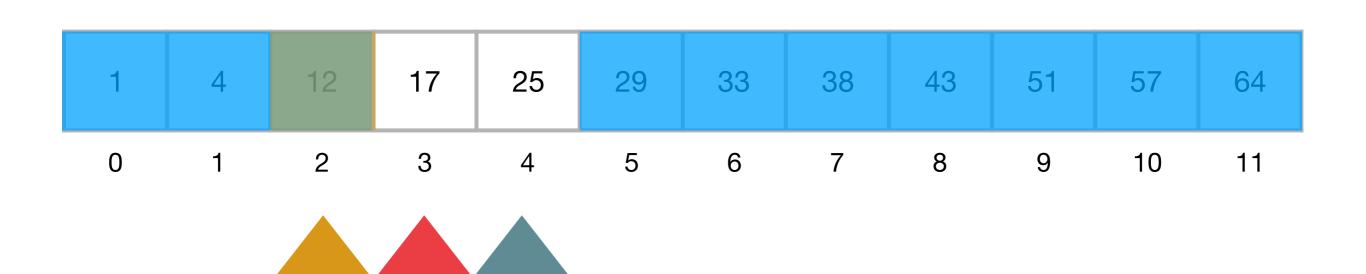
i



m

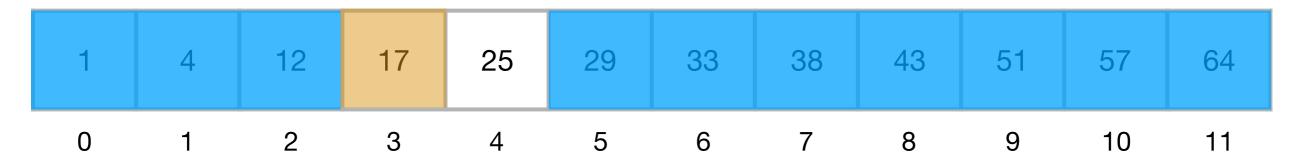


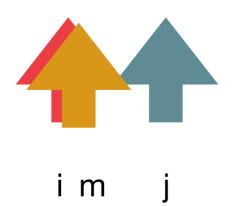
Recherche de 16

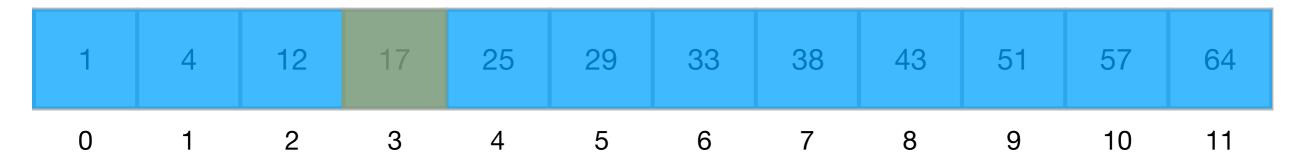


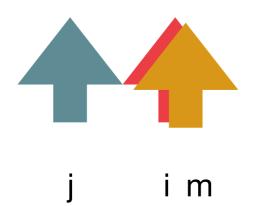
m

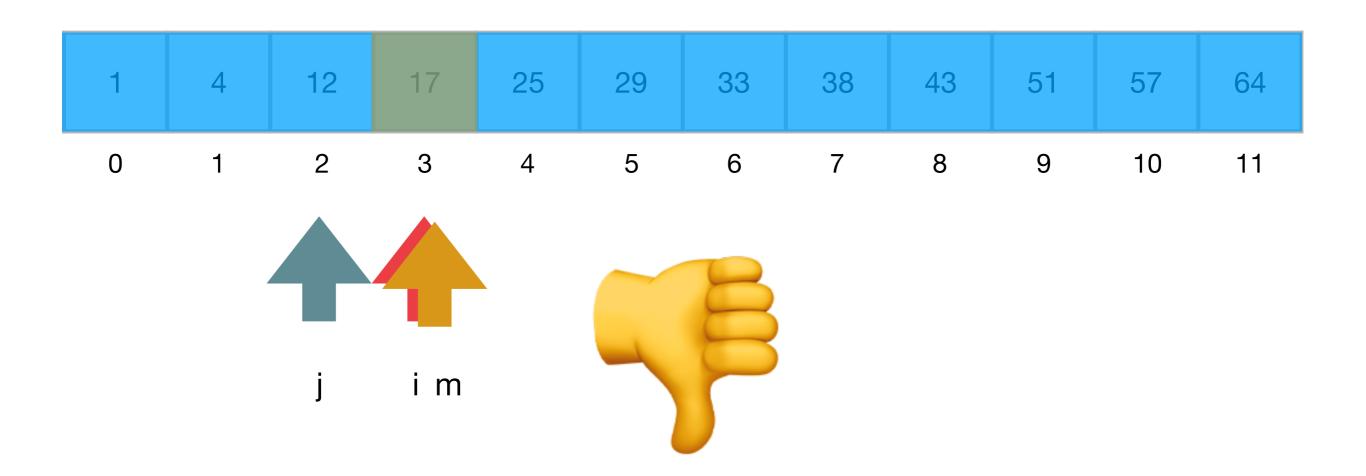
Recherche de 16











Recherche dichotomique dans un tableau d'entiers trié

```
fonction chercher(x, T)
    n = longueur(T)
    i = 0
    j = n - 1
    tant que i < j faire
        m = (i + j) \div 2
        si T[m] = x alors
            retourner m
        sinon si x < T[m] alors
            j = m - 1
        sinon
            i = m + 1
        fin si
    fin tant que
    retourner -1
fin fonction
```

Terminaison?
Correction?
Efficacité?

Terminaison

```
fonction chercher(x, T)
    n = longueur(T)
    i = 0
    j = n - 1
    tant que i < j faire
        m = (i + j) \div 2
        si T[m] = x alors
            retourner m
        sinon si x < T[m] alors
            j = m - 1
        sinon
            i = m + 1
        fin si
    fin tant que
    retourner -1
fin fonction
```

- Il reste toujours j i + 1
 éléments à examiner
- À chaque itération, on élimine approx. la moitié des éléments qui restent
- Tôt ou tard on trouve x, ou on reste sans éléments, et l'algorithme termine

Correction

```
fonction chercher(x, T)
    n = longueur(T)
    i = 0
    j = n - 1
    tant que i < j faire
        m = (i + j) \div 2
        si T[m] = x alors
            retourner m
        sinon si x < T[m] alors
            i = m - 1
        sinon
            i = m + 1
        fin si
    fin tant que
    retourner -1
fin fonction
```

- Invariant de boucle : si x est dans le tableau, il se trouve dans le soustableau T[i, ..., j]
 - C'est vrai au début de l'algorithme
 - Ça reste vrai à chaque itération de la boucle, parce qu'on vérifie toujours si T[m] = x ou T[m] > x ou T[m] < x
- Si on sort de la boucle avec i ≥ j, alors si x est dans le tableau, il est dans le sous-tableau vide T[i, j], c'est à dire qu'il n'est pas là

Efficacité

```
fonction chercher(x, T)
    n = longueur(T)
    i = 0
    j = n - 1
    tant que i < j faire
        m = (i + j) \div 2
        si T[m] = x alors
            retourner m
        sinon si x < T[m] alors
            i = m - 1
        sinon
            i = m + 1
        fin si
    fin tant que
    retourner -1
fin fonction
```

- Dans le pire des cas, x n'est pas là
- Comme on élimine à chaque itération la moitié du tableau, on exécute la boucle log₂ n fois au maximum
- Ça fait O(log₂ n) opérations