

Introduction à l'informatique

Algorithmes et structures linéaires

Portail René Descartes
Luminy

Université d'Aix-Marseille

Bref rappel

Un **algorithme** est la description **non ambiguë** d'une séquence **finie** d'instructions permettant de résoudre un problème



al-Khuwârizmî

Propriétés :

- ▶ **Finitude** : termine en temps fini
- ▶ **Définition précise**
- ▶ **Entrées** : données
- ▶ **Sorties** : résultat
- ▶ **Rendement** : utilise des opérations basiques

D. Knuth



Plan du cours

- 1 Abstraction et structures de données
- 2 Briques de base des algorithmes
- 3 Premiers algorithmes sur les tableaux

Abstraction et structures de données

Plan du cours

- 1 Abstraction et structures de données
- 2 Briques de base des algorithmes
- 3 Premiers algorithmes sur les tableaux

Abstraction et structures de données

Que voyez-vous ?



Abstraction et structures de données

Que voyez-vous ?



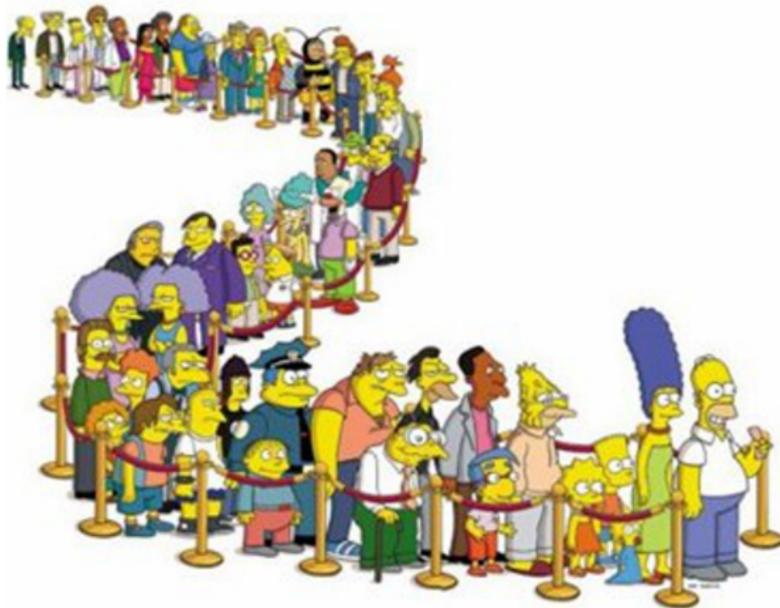
Abstraction et structures de données

Que voyez-vous ?



Abstraction et structures de données

Que voyez-vous ?



Abstraction et structures de données

Que voyez-vous ?



Au final...

- Informations :
 - natures distinctes
 - relations entre elles spécifiques
 - structuration / organisation

Abstraction et structures de données

Au final...

- Informations :
 - natures distinctes
 - relations entre elles spécifiques
 - structuration / organisation
- Structures de données linéaires :
 - Tableaux

4	17	64	25	1	38	51	29	43
---	----	----	----	---	----	----	----	----

- Listes chaînées

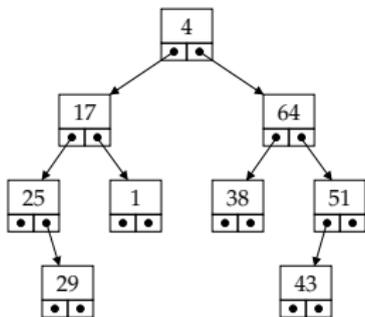


- ◇ Piles (assiettes, pioche...)
- ◇ Files (attente, pool d'impression...)
- ◇ Tables de hachage (accès rapide)

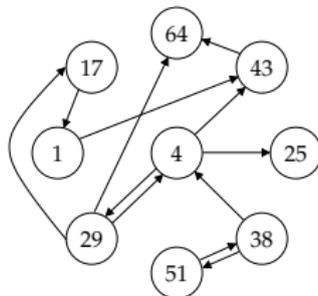
Abstraction et structures de données

Au final...

- ▶ Informations :
 - ▶ natures distinctes
 - ▶ relations entre elles spécifiques
 - ▶ structuration / organisation
- ▶ Structures de données non-linéaires :
 - ▶ Arbres
 - ▶ Graphes



(fichiers, décisions...)
(réseaux)



Plan du cours

- 1 Abstraction et structures de données
- 2 Briques de base des algorithmes
- 3 Premiers algorithmes sur les tableaux

Briques de base des algorithmes

Types et entrées-sorties

▸ Types de base

Nom	Mot-clé	Exemples
Nombres booléens	booléen	0, 1
Nombres entiers	entier	-131, -7, 0, 4, 1732
Nombres réels	réel	-2754,37, -13,0, 157E - 13, 3,1415927
Caractères	car	'a', ','; 'Z', '4'
Chaînes de caractères	chaîne	"hier", "toto", "amphithéâtre"

▸ Appels d'entrées-sorties

Nom	Mot-clé	Exemples
Écriture	écrire	écrire("Hey !")
Lecture	lire	lire(variable)

```
écrire("Quel est votre nom ?");  
lire(nom);  
écrire("Bonjour ", nom, " !");
```

Procédures et variables

- ▶ **Procédure** : suite d'**instructions** nommée, que l'on peut **appeler** pour l'utiliser
- ▶ **Variable** : espace de stockage (emplacement mémoire) pour conserver des informations d'un type donné
- ▶ Exemple : Comment demander à une personne son nom, son année de naissance, et lui répondre l'anniversaire qu'elle a fêté ou va fêter cette année ?

Briques de base des algorithmes

Procédures et variables

- ▶ **Procédure** : suite d'**instructions** nommée, que l'on peut **appeler** pour l'utiliser
- ▶ **Variable** : espace de stockage (emplacement mémoire) pour conserver des informations d'un type donné
- ▶ Exemple : définition

Procédure bonjour()

nom : **chaîne** ;

annee, date : **entier** ;

Début

écrire("En quelle année sommes-nous ?") ;

lire(date) ;

écrire("Quel est votre nom ?") ;

lire(nom) ;

écrire("Quelle est votre année de naissance ?") ;

lire(annee) ;

écrire("Bonjour ", nom, " !") ;

écrire("C'est l'année de vos ", date – annee, " ans.") ;

Fin

Briques de base des algorithmes

Procédures et variables

- ▶ **Procédure** : suite d'**instructions** nommée, que l'on peut **appeler** pour l'utiliser
- ▶ **Variable** : espace de stockage (emplacement mémoire) pour conserver des informations d'un type donné
- ▶ Exemple : exécution de `bonjour()` ;

```
En quelle année sommes-nous? 2018
Quel est votre nom? Camille
Quelle est votre année de naissance? 1967
Bonjour Camille!
C'est l'année de vos 51 ans.
```

Paramètres donnée

- **Paramètre donnée** : information pas toujours demandée directement à l'utilisateur, déjà connue (issue d'une saisie ou d'un calcul préliminaire)
- Exemple : définition

Procédure bonjour(d date : **entier**)

nom : **chaîne** ;

annee : **entier** ;

Début

écrire("Quel est votre nom ?");

lire(nom);

écrire("Quelle est votre année de naissance ?");

lire(annee);

écrire("Bonjour ", nom, " !");

écrire("C'est l'année de vos ", date – annee, " ans.");

Fin

Paramètres donnée

- ▶ **Paramètre donnée** : information pas toujours demandée directement à l'utilisateur, déjà connue (issue d'une saisie ou d'un calcul préliminaire)
- ▶ Exemple : exécution de `bonjour(2018);`

```
Quel est votre nom? Camille
Quelle est votre année de naissance? 1967
Bonjour Camille!
C'est l'année de vos 51 ans.
```

Paramètres donnée

- ▶ **Paramètre donnée** : information pas toujours demandée directement à l'utilisateur, déjà connue (issue d'une saisie ou d'un calcul préliminaire)
- ▶ Autre exemple : définition

Procédure distance(**d** x_1, x_2, y_1, y_2 : **réel**)

dist : **réel** ;

Début

écrire("La distance entre les points (" x_1 ", " y_1 ") et (" x_2 ", " y_2 ") est : ");

dist := $\sqrt{(x_2 - x_1)^2 + (y_2 - y_1)^2}$;

écrire(dist, ".");

Fin

- ▶ Autre exemple : exécution de distance(1, 3, 2, 4) ;

La distance entre les points (1,2) et (3,4) est : 2.828427.

Affectations

1. **Procédure** affect1()
2. a, b, c : **entier** ;
3. **Début**
4. $a := 7$;
5. $b := 3$;
6. $c := b - a$;
7. $a := a - c$;
8. **Fin**

	a	b	c
2.	indéfini	indéfini	indéfini
4.	7	indéfini	indéfini
5.	7	3	indéfini
6.	7	3	-4
7.	11	3	-4

1. **Procédure** affect2()
2. a, b, c : **entier** ;
3. **Début**
4. $a := 9$;
5. $c := a + b$;
6. $b := c$;
7. $c := 2$;
8. **Fin**

	a	b	c
2.	indéfini	indéfini	indéfini
4.	9	indéfini	indéfini
5.	9	indéfini	?
6.	9	?	?
7.	9	?	2

Affectations

1. **Procédure** affect1()
2. a, b, c : **entier**;
3. **Début**
4. a := 7;
5. b := 3;
6. c := b - a;
7. a := a - c;
8. **Fin**

	a	b	c
2.	indéfini	indéfini	indéfini
4.	7	indéfini	indéfini
5.	7	3	indéfini
6.	7	3	-4
7.	11	3	-4

1. **Procédure** affect2()
2. a, b, c : **entier**;
3. **Début**
4. a := 9;
5. c := a + b;
6. b := c;
7. c := 2;
8. **Fin**

	a	b	c
2.	indéfini	indéfini	indéfini
4.	9	indéfini	indéfini
5.	9	indéfini	?
6.	9	?	?
7.	9	?	2

Conditions

- ▶ **Condition** : expression booléenne
↪ permet l'exécution d'une séquence d'instructions dans des cas précis
- ▶ Exemple : définition

Procédure `parite(d n : entier)`

Début

Si $(n \equiv 0 \pmod{2})$ **alors**

`écrire(n, " est un nombre pair.");`

Sinon

`écrire(n, " est un nombre impair.");`

Finsi

Fin

- ▶ Exemple : exécution de `parite(86);`
`86 est un nombre pair.`
- ▶ Exemple : exécution de `parite(1377);`
`1377 est un nombre impair.`

Itérations

- ▶ **Itération** : répétition d'une séquence d'instructions
- ▶ Exemple : définition

Procédure enfants(**d** date : **entier**)

nom : **chaîne** ;

annee, age, *i*, nb : **entier** ;

Début

écrire("Combien d'enfants avez-vous ?"); **lire**(nb);

i := 1 ;

Tant que $i \leq \text{nb}$ **faire**

écrire("Nom d'un de vos enfants ?"); **lire**(nom);

écrire("Son année de naissance ?"); **lire**(annee);

age := date – annee ;

écrire(nom, " a eu ou va avoir ", age, "ans cette année.");

i := *i* + 1 ;

Finfaire

Fin

Briques de base des algorithmes

Itérations

- ▶ **Itération** : répétition d'une séquence d'instructions

- ▶ Exemple : exécution de `enfants(2018)` ;

```
Combien avez-vous d'enfants? 3
Nom d'un de vos enfants? Alice
Son année de naissance? 1998
Alice a eu ou va avoir 20 ans cette année.
Nom d'un de vos enfants? Bruno
Son année de naissance? 1995
Bruno a eu ou va avoir 23 ans cette année.
Nom d'un de vos enfants? Coralie
Son année de naissance? 2007
Coralie a eu ou va avoir 11 ans cette année.
```

Itérations

- ▶ **Itération** : répétition d'une séquence d'instructions
- ▶ Exercice : comment calculer la somme des n premiers entiers appartenant à \mathbb{N}^* ?

Itérations

- ▶ **Itération** : répétition d'une séquence d'instructions
- ▶ Exercice : comment calculer la somme des n premiers entiers appartenant à \mathbb{N}^* ?
- ▶ Une solution "naïve" :

Procédure somme(d n : entier)

i, s : entier ;

Début

$s := 0$;

$i := 1$;

Tant que $i \leq n$ **faire**

$s := s + i$;

$i := i + 1$;

Finfaire

écrire("s = ", s) ;

Fin

Itérations

- ▶ **Itération** : répétition d'une séquence d'instructions
- ▶ Exercice : comment calculer la somme des n premiers entiers appartenant à \mathbb{N}^* ?
- ▶ Une solution "naïve" :

Procédure somme(**d** n : entier)

i, s : entier ;

Début

$s := 0$;

$i := 1$;

Tant que $i \leq n$ **faire**

$s := s + i$;

$i := i + 1$;

Finfaire

écrire("s = ", s) ;

Fin

- ▶ La solution optimale :

Procédure somme(**d** n : entier)

Début

écrire("s = ", $\frac{n \times (n+1)}{2}$) ;

Fin

Pourquoi ?

Fonctions

- ▶ **Fonction** : "procédure" particulière qui renvoie une valeur d'un type déterminé
- ▶ Exemple : définition et appel

Fonction min(*d a, b* : entier) : entier

Début

Si ($a < b$) **alors**

retour *a* ;

Finsi

retour *b* ;

Fin

Procédure minimum()

x, y : entier ;

Début

écrire("Que vaut *x* ?") ; **lire**(*x*) ;

écrire("Que vaut *y* ?") ; **lire**(*y*) ;

écrire("Le minimum entre *x* et *y* est ", min(*x,y*), ".") ;

Fin

Briques de base des algorithmes

Paramètres résultat

- ▶ **Paramètre.s résultat** : quand on veut rendre visible le changement de valeur d'un ou plusieurs paramètre.s donnée
- ▶ Exemple : définition et appel

Procédure min_max(**d** a, b : entier, **r** min, max : entier)

Début

Si ($a < b$) **alors**

$min = a$;

$max = b$;

Sinon

$min = b$;

$max = a$;

Finsi ;

Fin

Procédure appel()

k, ℓ, x, y : entier ;

Début

min_max(x, y, k, ℓ) ;

écrire("min(x,y) = ", k , ".") ;

écrire("max(x,y) = ", ℓ , ".") ;

Fin

Briques de base des algorithmes

Paramètres résultat

- ▶ **Paramètre.s résultat** : quand on veut rendre visible le changement de valeur d'un ou plusieurs paramètre.s donnée
- ▶ Un autre exemple : définition et appel

Procédure permut(**dr** a, b : entier)

Début

$c := a$;

$a := b$;

$b := c$;

Fin

Procédure permutation()

x, y : entier ;

Début

$x := 5$;

$y := 3$;

permut(x, y) ;

écrire("x = ", x , ".") ;

écrire("y = ", y , ".") ;

Fin

- ▶ Exécution de
permutation() ;

$x = 3$.

$y = 5$.

Premiers algorithmes sur les tableaux

Plan du cours

- 1 Abstraction et structures de données
- 2 Briques de base des algorithmes
- 3 Premiers algorithmes sur les tableaux

Premiers algorithmes sur les tableaux

Tableaux



D♦	7♦	D♠	7♠	V♠	7♥	R♣
----	----	----	----	----	----	----

Tableaux

- ▶ Un **tableau** t de taille n est un **vecteur** de dimension n composé de n éléments de même type, en général représenté comme suit :

$$t = (t_1, t_2, \dots, t_{n-1}, t_n)$$

$$t[1 \dots n] = \begin{array}{|c|c|c|c|c|} \hline t[1] & t[2] & \dots & t[n-1] & t[n] \\ \hline \end{array}$$

- ▶ Un tableau de nombres entiers :

4	17	64	25	1	38	51	29	43
---	----	----	----	---	----	----	----	----

- ▶ Un tableau de caractères :

'a'	'l'	'g'	'o'	'r'	'i'	't'	'h'	'm'	'e'
-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----

Un **tableau** t de taille n contenant des éléments de E est une **application** $t: \{1, \dots, n\} \rightarrow E$.

Terminaison, correction et complexité

- ▶ **Terminaison** : pour prouver qu'une itération se termine, il suffit de trouver une quantité (un **variant**) qui :
 1. est un entier positif avant le début de l'itération
 2. est un entier positif à la fin de chaque étape de l'itération
 3. décroît strictement à chaque étape de l'itération

Terminaison, correction et complexité

- ▶ **Terminaison** : pour prouver qu'une itération se termine, il suffit de trouver une quantité (un **variant**) qui :
 1. est un entier positif avant le début de l'itération
 2. est un entier positif à la fin de chaque étape de l'itération
 3. décroît strictement à chaque étape de l'itération
- ▶ **Correction** : pour prouver qu'une itération produit un résultat, il suffit de trouver une propriété P (un **invariant**) telle que :
 1. (Entrée) P est vraie à la 1ère étape de l'itération
 2. (Récurrence) pour tout entier i , si P est vraie à la i ème étape, alors P est vraie à la $i + 1$ ème étape
 3. (Sortie) après la dernière étape, P et la condition d'itération devenue fausse doivent permettre de prouver que le résultat est celui attendu

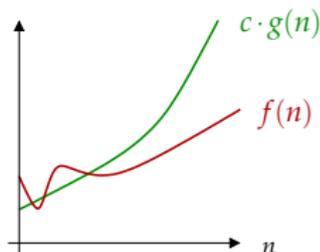
Terminaison, correction et complexité

- ▶ **Terminaison** : pour prouver qu'une itération se termine, il suffit de trouver une quantité (un **variant**) qui :
 1. est un entier positif avant le début de l'itération
 2. est un entier positif à la fin de chaque étape de l'itération
 3. décroît strictement à chaque étape de l'itération

- ▶ **Correction** : pour prouver qu'une itération produit un résultat, il suffit de trouver une propriété P (un **invariant**) telle que :
 1. (Entrée) P est vraie à la 1ère étape de l'itération
 2. (Récurrence) pour tout entier i , si P est vraie à la i ème étape, alors P est vraie à la $i + 1$ ème étape
 3. (Sortie) après la dernière étape, P et la condition d'itération devenue fausse doivent permettre de prouver que le résultat est celui attendu

- ▶ **Complexité** : $f(n)$ est en $O(g(n))$ s'il existe un entier n_0 et une constante $c > 0$ tels que

$$\forall n \geq n_0, f(n) \leq c \cdot g(n)$$



Premiers algorithmes sur les tableaux

Parcours d'un tableau

- ▶ **Objectif** : réaliser un traitement sur l'ensemble des éléments d'un tableau
→ **parcours séquentiel**

Procédure `parcours(d tab[1...n] : tab_t)`

`i : entier ;`

Début

`i := 1 ;`

Tant que `i ≤ n` **faire**

`traiter(tab[i]) ;` # p.ex. écrire

`i := i + 1 ;`

Fin faire

Fin

D♦	7♦	D♠	7♠	V♠	7♥	R♣
----	----	----	----	----	----	----

`parcours(tab[1... 7]) ;`

D♦

7♦

D♠

7♠

V♠

7♥

R♣

Premiers algorithmes sur les tableaux

Parcours d'un tableau

- ▶ **Objectif** : réaliser un traitement sur l'ensemble des éléments d'un tableau
→ **parcours séquentiel**

Procédure `parcours(d tab[1...n] : tab_t)`

`i : entier ;`

Début

`i := 1 ;`

Tant que `i ≤ n` **faire**

`traiter(tab[i]) ;` # p.ex. écrire

`i := i + 1 ;`

Fin faire

Fin

D♦	7♦	D♠	7♠	V♠	7♥	R♣
----	----	----	----	----	----	----

`parcours(tab[1... 7]) ;`

D♦

7♦

D♠

7♠

V♠

7♥

R♣

- ▶ **Terminaison?** ok
- ▶ **Correction?** ok
- ▶ **Complexité?** $3n + 1$ opérations $\rightsquigarrow O(n)$

Recherche dans un tableau non trié

- ▶ **Objectif** : répondre vrai ou faux selon qu'un élément donné appartient ou non à un tableau
→ recherche séquentielle

Recherche dans un tableau non trié

- ▶ **Objectif** : répondre vrai ou faux selon qu'un élément donné appartient ou non à un tableau
→ recherche séquentielle

Fonction $r(\mathbf{d} \text{ tab}[1 \dots n] : \mathbf{tab_t}, \mathbf{d} e : \mathbf{t}) : \mathbf{booléen}$

$i : \mathbf{entier};$

Début

$i := 1;$

Tant que $(i < n)$ **et** $(t[i] \neq e)$ **faire**

$i := i + 1;$

Fin faire

retour $\text{tab}[i] = e;$

Fin

Procédure $\text{rech}(\mathbf{d} \text{ tab}[1 \dots n] : \mathbf{tab_t}, \mathbf{d} \text{ elem} : \mathbf{t})$

Début

$\text{écrire}(\text{rech}(\text{tab}[1 \dots n], \text{elem}));$

Fin

4	17	64	25	1	38	51
---	----	----	----	---	----	----

$\text{recherche}(\text{tab}[1 \dots 7], 32);$

faux

$\text{recherche}(\text{tab}[1 \dots 7], 64);$

vrai

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- ▶ **Question** : comment faire dans un tableau trié, *i.e.* dont les éléments sont ordonnés ?

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- ▶ **Question** : comment faire dans un tableau trié, *i.e.* dont les éléments sont ordonnés ?
- ▶ Exemple : recherche de 38 dans le tableau suivant

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

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- ▶ **Question** : comment faire dans un tableau trié, *i.e.* dont les éléments sont ordonnés ?
- ▶ Exemple : recherche de 38 dans le tableau suivant

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

- ▶ Recherche séquentielle ? \rightsquigarrow complexité en $O(n)$, peut mieux faire...

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- ▶ **Question** : comment faire dans un tableau trié, *i.e.* dont les éléments sont ordonnés ?
- ▶ Exemple : recherche de 38 dans le tableau suivant

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

- ▶ Recherche séquentielle ? \rightsquigarrow complexité en $O(n)$, peut mieux faire...

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

A vertical blue line is positioned between the 6th and 7th columns. A blue triangle points upwards at the bottom of this line.

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- ▶ **Question** : comment faire dans un tableau trié, *i.e.* dont les éléments sont ordonnés ?
- ▶ Exemple : recherche de 38 dans le tableau suivant

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

- ▶ Recherche séquentielle ? \rightsquigarrow complexité en $O(n)$, peut mieux faire...

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

7	8	9	10	11	12
33	38	43	51	57	64

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- ▶ **Question** : comment faire dans un tableau trié, *i.e.* dont les éléments sont ordonnés ?
- ▶ Exemple : recherche de 38 dans le tableau suivant

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

- ▶ Recherche séquentielle ? \rightsquigarrow complexité en $O(n)$, peut mieux faire...

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

▲

7	8	9	10	11	12
33	38	43	51	57	64

▲

7	8	9
33	38	43

▲

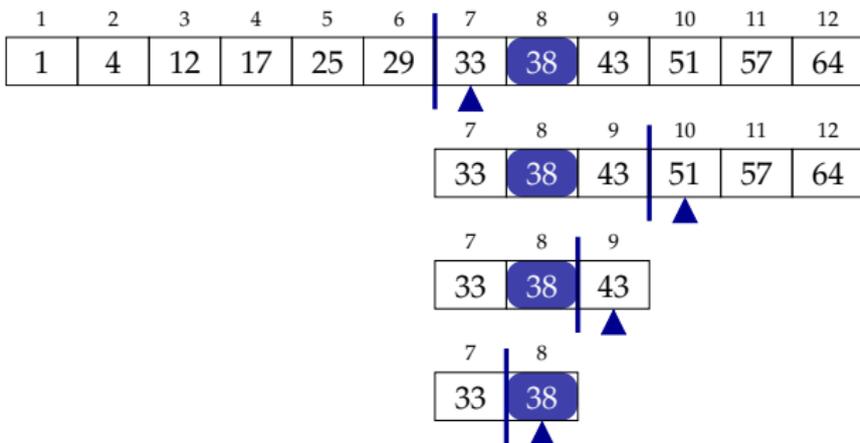
Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- ▶ **Question** : comment faire dans un tableau trié, *i.e.* dont les éléments sont ordonnés ?
- ▶ Exemple : recherche de 38 dans le tableau suivant

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

- ▶ **Recherche séquentielle** ? \rightsquigarrow complexité en $O(n)$, peut mieux faire...



Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

Fonction `rechdich(d tab[1...n] : tab_t, d e : t) : booléen`

`m, inf, sup : entier ;`

`trouvé : booléen ;`

Début

`trouvé := faux ;`

`inf := 1 ;`

`sup := n ;`

Tant que `(inf ≤ sup) et (trouvé = faux) faire`

`m := [(inf + sup)/2] ;`

Si `(t[m] = e) alors`

`trouvé := vrai ;`

Sinon si `(t[m] < e) alors`

`inf := m + 1 ;`

Sinon

`sup := m - 1 ;`

Fin si

Fin faire

`retour trouvé ;`

Fin

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- Recherche de 41 dans le tableau précédent

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- Recherche de 41 dans le tableau précédent

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

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- Recherche de 41 dans le tableau précédent

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

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- Recherche de 41 dans le tableau précédent

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

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- Recherche de 41 dans le tableau précédent

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

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- Recherche de 41 dans le tableau précédent

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

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- Recherche de 41 dans le tableau précédent

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

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

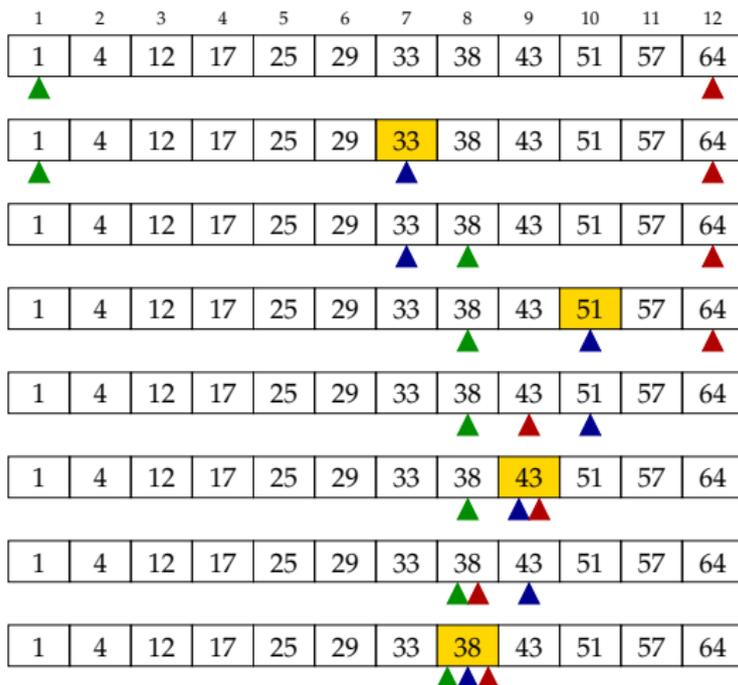
- Recherche de 41 dans le tableau précédent

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

Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- Recherche de 41 dans le tableau précédent



Premiers algorithmes sur les tableaux

Recherche dans un tableau trié

- Recherche de 41 dans le tableau précédent

