#### IIM - A2DW

### ALGORITHMIQUE: PENSÉE LOGIQUE

#### OBJECTIFS DU COURS & MODALITÉS D'ÉVALUATIONS

- Que vous soyez à aise avec les concepts de variables, conditions, boucles et tableaux.
- Que vous soyez capables d'écrire vos propres algorithmes avec ces outils.
- Que vous connaissiez un ou deux algorithmes de tri.
- Évaluation : un partiel à la fin du module. Pas de question de cours, que de la pratique. Durée et contenu à déterminer suivant l'avancement.

#### QU'EST-CE QU'UN ALGORITHME?

- Une algorithme, c'est simplement une suite d'instructions. Une fois exécutée correctement, elle conduit à un résultat donné.
- Vous avez tous déjà exécuté des algorithmes
   Ex : Jouer à un jeu de société, suivre une recette
- Vous avez tous déjà conçu des algorithmes
   Ex : Donner des direction, expliquer comment faire quelque chose
- Pas besoin de maths!

#### L'ALGORITHMIQUE DANS LE WEB : TRAITER DES DONNÉES

- Google: Vérifier qu'un texte comprend certains mots
- Netflix: Optimiser le stockage et l'envoi de fichiers
- Amazon : Afficher une liste de produits, calculer un panier utilisateur, exécuter un paiement
- Facebook : Proposer de la publicité ciblée en fonction d'un profil utilisateur
- Waze : Calculer la distance entre deux points

#### 4 INSTRUCTIONS À L'ORIGINE DE TOUT

- Attribuer une variable
- Demander ou afficher des informations à l'utilisateur
- Tester une valeur
- Faire des boucles

# LES VARIABLES

#### QU'EST-CE QU'UNE VARIABLE?

- Une variable est une boîte permettant de stocker une valeur.
- Ce n'est pas juste un concept. Une variable a une véritable existence dans la mémoire de la machine.
- C'est la seule utilité d'une variable : conserver une valeur pour la réutiliser plus tard.

#### QUE METTRE DANS UNE VARIABLE?

- Des nombres (1, -1, 1.0976, ...): int, float, ...
- Les chaînes de caractères ("Whatever you want"): string
- Des booléens (True / False) : boolean
- Des dates (2020-09-23): date, datetime, timestamp, ...
- ... rien du tout : null, void...
- Selon les langages, vous pourrez attribuer à une variable la valeur de votre choix, ou uniquement un type précis.

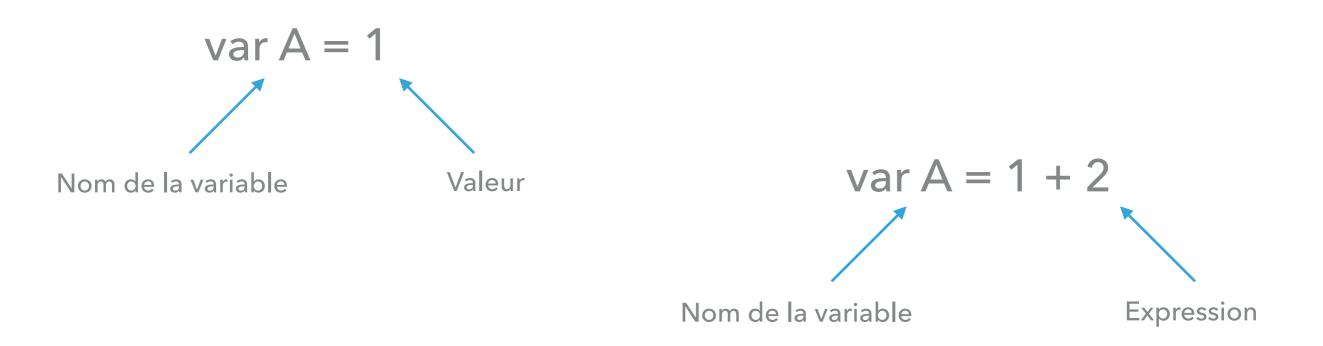
#### UTILISER UNE VARIABLE POUR GARDER UNE VALEUR

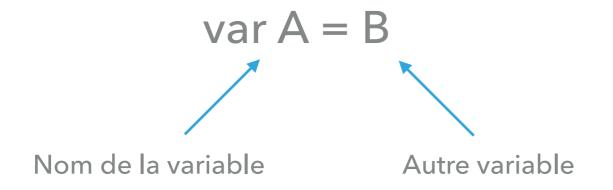
$$var A = 1$$

$$var A = 1 + 2$$

$$var A = B$$

#### UTILISER UNE VARIABLE POUR GARDER UNE VALEUR







## OUTILS ALGORITHMIQUES SIMPLES

#### LES OPÉRATEURS NUMÉRIQUES

- + : addition OU concaténation
- -: soustraction
- \* : multiplication
- /: division
- > %: modulo
- Math.pow(3, 2): exposant
- (): parenthèses classiques.

#### LES OPÉRATEURS NUMÉRIQUES

- + : addition OU concaténation "toto" + "tata" -> "tototata"
- -: soustraction
- \* : multiplication
- /: division
- ▶ %: modulo 2%2 -> 0; 18%2 -> 0; 1%2 -> 1; 231%2 -> 1;
- ^: exposant 2^2 -> 4; 3^2 -> 9; .....
- (): parenthèses classiques.

#### INTERACTIONS UTILISATEUR : LECTURE ET ÉCRITURE

- prompt(): demander une valeur à l'utilisateur
- alert(): afficher une valeur à l'écran.

```
var titre = prompt("Quel film recherchez vous ?");
alert("Le film " + titre + " n'est pas disponible.");
```



# LES STRUCTURES CONDITIONNELLES

#### QU'EST-CE QU'UNE STRUCTURE CONDITIONNELLE?

Structure permettant de faire varier le comportement de votre algorithme, en fonction d'une condition.

```
if (condition) {
    // instructions cas 1;
} else {
    // instructions cas 2;
}
```

```
var A = prompt('saisir un chiffre');
if (A > 0) {
   alert('A est positif');
} else {
   alert(A est négatif)';
}
```

#### SUCCESSION DE CONDITIONS

```
If (condition1) {
    // instructions1
} else if (condition2) {
    // instructions2
} else if (condition3) {
    // instructions3
} else {
    // instructions par défaut
}
```

#### SUCCESSION DE CONDITIONS

```
var A = prompt("Saisir un chiffre : ");
var B = prompt("Saisir un chiffre : ");
if (A > 0) {
    alert("A est positif");
} else if (A > B)
    alert("A est négatif");
    alert("A est supérieur à B");
else if (B > 0) {
    alert("A est négatif");
    alert("A est inférieur à B");
    alert("B est positif");
} else { ...
```

```
} else {
    alert("A est négatif");
    alert("A est inférieur à B");
    alert("B est négatif");
}
```

#### LES OPÉRATEURS DE COMPARAISON (JAVASCRIPT)

```
A est égal à B : A == B Ex: "3" == 3
```

A est égal, et de même type que B : A === B Ex: "3" === 3

A est différent de B : A != B

A est strictement inférieur à B : A < B

A est strictement supérieur à B : A > B

A est inférieur ou égal à B : A <= B

A est supérieur ou égal à B : A >= B

#### ! ATTENTION!

- Ne pas confondre = et ==
- Ne pas confondre Faux, et Invalide.
- Comparer ce qui est comparable :
  - 3 > 1 est Vrai.
  - 3 < 1 est Faux.
  - "3" > 2 est Faux. (et ce n'est pas nécessairement ce qu'on veut)
- On ne peut comparer que deux valeurs à la fois :
  - 1 < x < 3 est Invalide.



#### **COMBINER LES COMPARAISONS**

- Les opérateurs de comparaison permettent de faire pas mal de chose, mais comment exprimer :
- SI (A < B est vrai) ET SI (A > 0 est vrai)
  Alors .....
- SI (A > B est vrai) OU (A positif est vrai),
   Alors ......

  (ou que les deux sont vrai)
- SI (A > B est vrai) OU (A positif est vrai),
   Alors (mais pas les deux à la fois)

► Et: (A < B) && (A > 0)

Ou: (A < B) (A > 0)

Ou exclusif: (A == B) XOR (A == 3)



Ou: 
$$(A < B) \parallel (A > 0)$$
 FAUX

Ou exclusif: 
$$(A == B) XOR (A == 3)$$
 FAUX



Ou: 
$$(A < B) \parallel (A > 0)$$
 VRAI

Ou exclusif: 
$$(A == B) XOR (A == 3)$$
 FAUX

VRAI

VRAI

VRAI



Ou: 
$$(A < B)$$
  $(A > 0)$  VRAI

Ou exclusif: 
$$(A == B) XOR (A == 3)$$
 VRAI

#### TABLES DE VÉRITÉ

Inverse la valeur de A

A	В	!Α	A && B	A    B	A XOR B
VRAI	VRAI	FAUX	VRAI	VRAI	FAUX
FAUX	VRAI	VRAI	FAUX	VRAI	VRAI
FAUX	FAUX	VRAI	FAUX	FAUX	FAUX



# LES BOUCLES

#### **BOUCLE WHILE**

- Tant que la condition est vraie, la boucle continue.
- Utilisé quand on ne sait pas combien de fois on va devoir répéter les instructions.

```
while (condition1) {
    instructions...
    instructions...
}
```

#### **BOUCLE WHILE**

- Tant que la condition est vraie, la boucle continue.
- Utilisé quand on ne sait pas combien de fois on va devoir répéter les instructions.

```
var kmRestants = prompt('quelle distance ? (en km) ');
var vitesse = prompt ('vitesse ? (en km)');
while (kmRestants > 0) {
    kmRestants = kmRestants - vitesse;
}
Alert('vous êtes arrivé !');
```

#### **BOUCLE FOR**

- Pour une condition donnée, la boucle continue de tourner.
   A chaque nouvelle boucle, le compteur est incrémenté.
- Utilisé quand on sait précisément combien de boucles on souhaite effectuer

```
For (var compteur = X; condition; increment) {
    instructions ...
    instructions ...
}
```

#### **BOUCLE FOR**

- Pour une condition donnée, la boucle continue de tourner.
   A chaque nouvelle boucle, le compteur est incrémenté.
- Utilisé quand on sait précisément combien de boucles on souhaite effectuer

```
var lettre_a_deviner = 'z';
For (var i = 0; i < 10; i++) {
    var lettre = prompt('saisissez une lettre : ');
    if (lettre === lettre_a_deviner) {
        alert('félicitation ! Vous avez trouvé');
    }
    alert (9 - i + " tentatives restantes.")
}</pre>
```

#### QUELQUES SPÉCIFICITÉS

- On peut imbriquer des boucles, dans des boucles.
- Attention aux boucles infinies!
- Attention aux boucles jamais exécutées !



# LES TABLEAUX

#### QU'EST-CE QU'UN TABLEAU?

 C'est une structure de données permettant de conserver plusieurs valeurs.

```
Var A = 3;
Var monTableau = [
   'Du texte', A, 5/3, true, prompt('saisissez un chiffre');
];
alert(monTableau[0]); // Du texte
alert(monTableau[1]); // 3
alert(monTableau[2]); // 5
alert(monTableau[3]); // true
alert(monTableau[4]); // undefined
```

#### PARCOURIR UN TABLEAU

```
var tableau = ['toto', 'tata', 'tutu'];
// tableau.length = 3;
for (var i = 0; i < tableau.length; i++) {
  // boucle 1 : 'toto'
  // boucle 2 : 'tata'
  // boucle 3 : 'tutu'
  // boucle 4 : undefined
  alert(tableau[i]);
```

#### QUELQUES PARTICULARITÉS DES TABLEAUX

- L'indice d'un tableau comment toujours à 0.
- Il est impossible d'accéder à un indice qui n'existe pas. Cela donnera différents résultats suivant le langage utilisé, mais jamais rien de bon. (en javascript, on aura une valeur undefined).
- Les chaînes de caractères sont en fait des tableaux.

#### TABLEAUX MULTIDIMENSIONNELS

On peut placer des tableaux dans des tableaux :

```
var tableau_multidimension = [
    ['toto', 'tata', 'tutu'],
    [1, 2, 3, 4],
    [true, false]
];
alert(tabeau_multidimension[0][1]); // 'tata'
```



# ALGORITHMES DE TRI

#### LE TRI PAR SÉLECTION

- On trie le tableau, valeur par valeur :
- on fait une première passe et on met la plus petite valeur en position 0.
- Sur la seconde passe, on commence à l'indice 1, et on cherche la plus petite valeur, qu'on va mettre à l'indice 1.
- Sur la troisième passe, on commence à l'indice 2, et on cherche la plus petite valeur, qu'on va mettre à l'indice 2.
- Etc...

• [10, 3, 7, 4, 2, 9] // plus petit = 10 (indice 0)

```
10, 3, 7, 4, 2, 9] // plus petit = 3 (indice 1)
```

```
10, 3, 7, 4, 2, 9] // plus petit = 3 (indice 1)
```

```
► [10, 3, 7, 4, 2, 9] // plus petit = 3 (indice 1)
```

```
10, 3, 7, 4, 2, 9] // plus petit = 2 (indice 4)
```

```
• [10, 3, 7, 4, 2, 9] // plus petit = 2 (indice 4)
```

On inverse la plus petite valeur avec la valeur à l'indice 0.

- **2**, 3, 7, 4, 10, 9]
- La première valeur est maintenant correcte. On recommence à partir de l'indice 1.

```
• [2, 3, 7, 4, 10, 9] // Plus petit = 3 (indice 1)
```

```
• [2, 3, 7, 4, 10, 9] // Plus petit = 3 (indice 1)
```

```
• [2, 3, 7, 4, 10, 9] // Plus petit = 3 (indice 1)
```

```
• [2, 3, 7, 4, 10, 9] // Plus petit = 3 (indice 1)
```

```
[2, 3, 7, 4, 10, 9] // Plus petit = 3 (indice 1)
```

- [2, 3, 7, 4, 10, 9] // Plus petit = 3 (indice 1)
- On place notre plus petite valeur à l'indice 1.

- [2, 3, 7, 4, 10, 9] // Plus petit = 3 (indice 1)
- La deuxième valeur du tableau est maintenant correcte. On recommence à partir de l'indice 2.

• [2, 3, 7, 4, 10, 9] // Plus petit = 7 (indice 2)

```
• [2, 3, 7, 4, 10, 9] // Plus petit = 4 (indice 3)
```

```
• [2, 3, 7, 4, 10, 9] // Plus petit = 4 (indice 3)
```

```
• [2, 3, 7, 4, 10, 9] // Plus petit = 4 (indice 3)
```

- [2, 3, 7, 4, 10, 9] // Plus petit = 4 (indice 3)
- On place notre plus petite valeur à l'indice 2.

- [2, 3, 4, 7, 10, 9]
- La valeur à l'indice 2 est maintenant correcte, on recommence à partir de l'indice 3.

• [2, 3, 4, 7, 10, 9] // Plus petit = 7 (indice 4)

```
↓ ↓▶ [2, 3, 4, 7, 10, 9] // Plus petit = 7 (indice 4)
```

```
• [2, 3, 4, 7, 10, 9] // Plus petit = 7 (indice 4)
```

- ↓ ↓ ↓[2, 3, 4, 7, 10, 9] // Plus petit = 7 (indice 4)
- On place notre plus petite valeur à l'indice 3

- [2, 3, 4, 7, 10, 9] // Plus petit = 10 (indice 4)
- On recommence à l'indice 4.

```
• [2, 3, 4, 7, 10, 9] // Plus petit = 9 (indice 5)
```

- [2, 3, 4, 7, 10, 9] // Plus petit = 9 (indice 5)
- On place notre plus petite valeur à l'indice 4.

- [2, 3, 4, 7, 9, 10] // on recommence au début
- On est maintenant arrivé à la fin du tableau, c'est que tout le tableau est trié!

- **[2, 3, 4, 7, 9, 10]**
- On est maintenant arrivé à la fin du tableau, c'est que tout le tableau est trié!



### LE TRI À BULLES

- On part d'un constat : dans un tableau trié par ordre croissant, chaque valeur est plus petite que la valeur qui la suit.
- Principe du tri à bulle : on parcourt le tableau. On compare chaque valeur à la valeur que la suit.
- Si les deux valeurs ne sont pas dans le bon ordre, on les permute. Puis on passe à la valeur suivante.
- Petit à petit, les valeurs les plus grandes "remontent" vers le bout du tableau (comme des bulles).
- Quand on arrive à la fin du tableau, on recommence le processus du début, et ainsi de suite jusqu'à ce que tout le tableau soit trié.

[10, 3, 7, 4, 2, 9]

```
▶ [10, 3, 7, 4, 2, 9] // 10 > 3 ?
```

```
• [10, 3, 7, 4, 2, 9] // 10 > 3 ? Oui -> on permute!
```

▶ [3, 10, 7, 4, 2, 9] // On passe à l'indice suivant

```
▶ [3, 10, 7, 4, 2, 9] // 10 > 7?
```

• [3, **10**, **7**, 4, 2, 9] // 10 > 7 ? Oui -> On permute!

▶ [3, **7**, **10**, 4, 2, 9] // 10 > 7 ? Oui -> On permute!

▶ [3, 7, 10, 4, 2, 9] // On passe à l'indice suivant

▶ [3, 7, 10, 4, 2, 9] // 10 > 4 ?

(a) [3, 7, 10, 4, 2, 9] // 10 > 4 ? Oui -> on permute!

(a) [3, 7, 4, 10, 2, 9] // 10 > 4 ? Oui -> on permute!

▶ [3, 7, 4, 10, 2, 9] // On passe à l'indice suivant

▶ [3, 7, 4, **10**, **2**, 9] // 10 > 2 ?

(a) [3, 7, 4, 10, 2, 9] // 10 > 2 ? Oui -> on permute!

▶ [3, 7, 4, **2**, **10**, 9] // 10 > 2 ? Oui -> on permute!

• [3, 7, 4, 2, 10, 9] // On passe à l'indice suivant

↓
 ↓
 ↓
 [3, 7, 4, 2, 10, 9] // 10 > 9 ?

▶ [3, 7, 4, 2, 10, 9] // 10 > 9 ? Oui -> on permute!

▶ [3, 7, 4, 2, **9**, **10**] // 10 > 9 ? Oui -> on permute!

- ▶ [3, 7, 4, 2, 9, **10**] // on passe à l'indice suivant
- On arrive au bout du tableau.
- Une fois arrivé au bout la première fois, la plus grande valeur sera "remontée" à droite du tableau.
- C'est l'inverse du tri par sélection : plutôt que de commencer à ranger les plus petites valeurs à gauche du tableau, on commence par ranger les plus grandes à droite.

- [3, 7, 4, 2, 9, 10] // On revient au début du tableau
- On est arrivé au bout une première fois, mais notre tableau n'est toujours pas trié.
- Une fois la première boucle terminée, on recommence du début du tableau
- On va recommencer le processus, encore et encore, jusqu'à faire un passage complet sans permutation : moment où tout le tableau sera trié.

(a) [3, 4, 7, 2, 9, 10] // On passe à l'indice suivant

• [3, 4, 7, 2, 9, 10] // 7 > 2 ? Oui -> On permute

▶ [3, 4, 2, 7, 9, 10] // 7 > 2 ? Oui -> On permute

• [3, 4, 2, 7, 9, 10] // Indice suivant

- **[**3, 4, 2, 7, 9, **10**]
- On arrive à l'avant-dernier indice.
   On sait qu'on a déjà fait un passage sur le tableau.
   La valeur suivante est donc forcément plus grande, on peut s'arrêter ici.

↓
[3, 4, 2, 7, 9, 10]

• [3, 2, 4, 7, **9**, **10**]

↓
[3, 2, 4, 7, 9, 10]

↓[3, 2, 4, 7, 9, 10]

• [3, 2, 4, **7**, **9**, **10**] // On recommence du début

```
• [2, 3, 4, 7, 9, 10] // On recommence du début
```

• [2, 3, 4, 7, 9, 10] // On recommence du début

↓[2, 3, 4, 7, 9, 10]

```
• [2, 3, 4, 7, 9, 10] // On recommence du début
```

- **[2, 3, 4, 7, 9, 10]**
- On est arrivé au bout sans faire de permutation : c'est que tout le tableau est trié!

- **[2, 3, 4, 7, 9, 10]**
- On est arrivé au bout sans faire de permutation : c'est que tout le tableau est trié!

# RECHERCHE DICHOTOMIQUE

#### QU'EST-CE QUE C'EST?

- C'est une méthode pour effectuer une recherche dans un tableau **TRIÉ**, sans forcément parcourir tout ce tableau.
- Permet de gagner beaucoup de temps. Plus le jeu de données est grand, plus le gain de temps sera important.

#### EXEMPLE: RECHERCHE D'UN MOT DANS LE DICTIONNAIRE

- Prenons le cas d'un dictionnaire comprenant 40.000 mots.
   C'est un dictionnaire, donc les mots sont triés.
- Si on parcours notre dictionnaire en lisant les mots un par un, et que le mot qu'on cherche est tout à la fin (ou pire : s'il n'existe pas), on aura du lire 40.000 mots avant de trouver celui qu'on cherche.
- Avec une recherche dichotomique, nous aurons lu au maximum... 16 mots.

```
indiceMin indiceMax ↓
```

- [a, b, c, f, l, o, s, u, v, z]
- Prenons un exemple avec un tableau de 10 entrées.
- Disons que la valeur recherché est « v ».
- La première étape va consister à se placer exactement au milieu de notre tableau.
- On calcul le milieu de la manière suivante : milieu = (indiceMin + indiceMax) / 2



- [a, b, c, f, l, o, s, u, **v**, z]
- IndiceMin = 0. IndiceMax = 9.Milieu = 4,5.
- On peut prendre 4 ou 5, cela n'a pas d'importance. Il faut juste faire attention si on a arrondi au supérieur, de continuer à arrondi au supérieur pour la suite, et si on a arrondi à l'inférieur, de continuer à arrondir à l'inférieur.

```
indiceMin milieu indiceMax ↓ ↓
```

- [a, b, c, f, l, o, s, u, v, z] // milieu = 5
- Milieu == 5, on se place donc à l'indice 5.



- On compare la valeur au milieu, à la valeur recherchée

 On regarde si on se trouve avant ou après la valeur recherchée

```
indiceMin milieu indiceMax
↓ ↓ ↓
```

- ▶ [a, b, c, f, l, o, s, u, v, z] // 6 < 9 ? Oui.
- La valeur du milieu est plus petite que la valeur recherchée, on place donc notre indiceMin au milieu.
- Si la valeur du milieu était plus grande, on aurait déplacé indiceMax

- indiceMin indiceMax ↓ ↓
- $[a, b, c, f, l, o, s, u, \mathbf{v}, z]$  // indiceMin = milieu
- La valeur du milieu est plus petite que la valeur recherchée, on place donc notre indiceMin au milieu.
- Si la valeur du milieu était plus grande, on aurait déplacé indiceMax.

- ightharpoonup [a, b, c, f, l, o, s, **u**, **v**, z] // milieu = 7
- On recalcule notre milieu: (9 + 5)/2 = 7

- [a, b, c, f, l, o, s,  $\mathbf{u}$ ,  $\mathbf{v}$ , z] // 'u' == 'v' ? Non.
- La valeur du milieu est-elle la valeur recherchée ?

- ▶ [a, b, c, f, l, o, s, **u**, **v**, z] // 'u' < 'v' ? Oui.
- La valeur du milieu est-elle plus petite que la valeur recherchée ?

- $[a, b, c, f, l, o, s, u, \mathbf{v}, z]$  // indiceMin = milieu
- C'est le cas, donc on déplace notre indiceMin au milieu.

- ▶ [a, b, c, f, l, o, s, u, v, z] // milieu = 8
- On recalcule notre milieu: (7+9)/2 = 8

- [a, b, c, f, l, o, s, u,  $\mathbf{v}$ , z] // 'v' === 'v' ? Oui.
- La valeur du milieu est-elle la valeur recherchée ? Oui. On a trouvé notre valeur !

### RÉSUMÉ DE L'ALGORITHME DE RECHERCHE DICHOTOMIQUE

- 1. Calculer le milieu en fonction d'indiceMin et indiceMax.
- 2. Vérifier si la valeur du milieu est la valeur recherchée
- 3. Si ce n'est pas le cas, vérifier si la valeur du milieu est plus petite ou plus grande que la valeur recherchée.
- 4. Si elle est plus petite, on déplace indiceMin au milieu.
- 5. Si elle est plus grande, on déplace indiceMax au milieu.
- 6. Recommencer en 1.



# COMPLEXITÉ ALGORITHMIQUE

#### EVALUER LA PERFORMANCE D'UN ALGORITHME

- Certains algorithmes vont être plus rapides que d'autres pour effectuer les mêmes tâches.
- Les algorithmes peuvent prendre plus de temps, ou de mémoire, suivant le nombre données à traiter, et donc être plus ou moins performants.
- Cette performance, c'est ce qu'on appelle la complexité algorithmique.

# DEUX TYPES DE COMPLEXITÉ : SPATIALE, ET TEMPORELLE

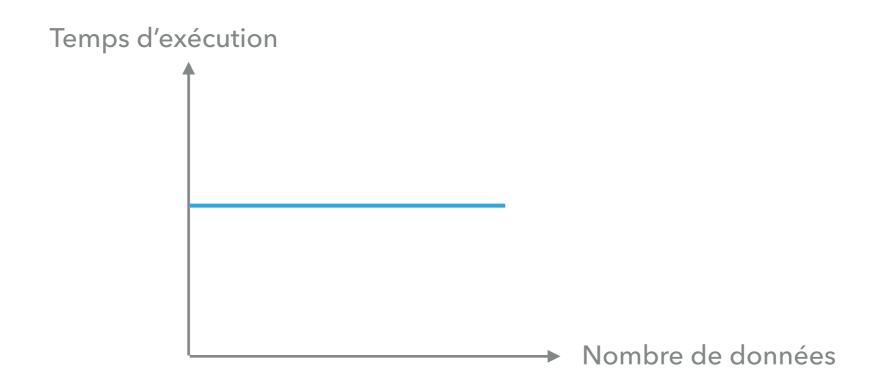
- La complexité temporelle va évaluer le temps que votre algorithme va prendre pour terminer son exécution.
- La complexité spatiale correspond à l'espace que va prendre l'algorithme dans la mémoire de votre ordinateur. Combien de variables supplémentaires va-t-il créer pendant son exécution ?

# 4 TYPES DE COMPLEXITÉ:

- O(1): complexité en temps constant
- O(n): complexité linéaire
- O(10<sup>n</sup>): complexité exponentielle
- O(n log n): complexité logarithmique

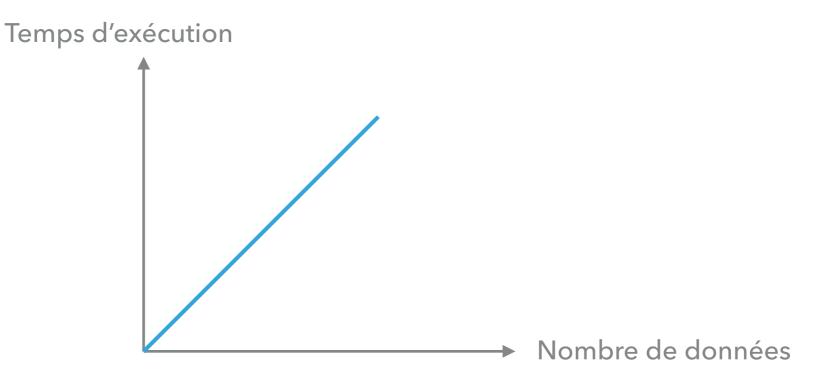
### **COMPLEXITÉ EN TEMPS CONSTANT**

- Peu importe combien de données on a, l'algorithme prend toujours autant de temps.
- Exemple : afficher directement une valeur précise, dont on connaît l'index.



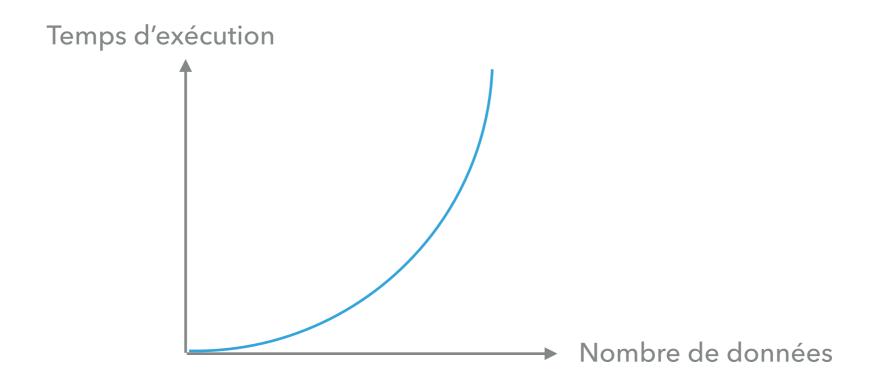
# **COMPLEXITÉ LINÉAIRE**

- La complexité augmente proportionnellement au nombre de données.
- Si l'algo prend 1sec pour traiter 1 donnée, il prendra 2sec pour 2 données, 3 sec pour 3 données, etc....



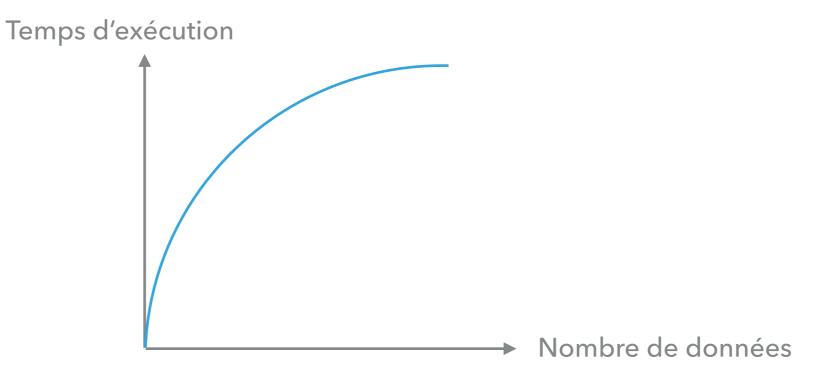
## **COMPLEXITÉ EXPONENTIELLE**

- La complexité augmente exponentiellement.
- Ex: tri par sélection.



# COMPLEXITÉ LOGARITHMIQUE

- La complexité augmente de manière logarithmique.
- Ex : recherche dichotomique.



# LEETCODE.COM

- https://linkedin.com/in/clement-trumpff/
- ► Feedback -> <a href="https://Bit.ly/2F8z1Ri">https://Bit.ly/2F8z1Ri</a>
- Merci à vous et bon courage pour la suite!