



Haute École de Bruxelles
École Supérieure d'Informatique

Bachelor en Informatique



Rue Royale, 67 – 1000 Bruxelles
02/219.15.46 – esi@heb.be

Algorithmique II

DEV2 – 2014

Activité d'apprentissage enseignée par :

À définir...

Ce syllabus a été écrit à l'origine par M. Monbaliu à une époque où le cours s'appelait « Logique et techniques de programmation ». Il a ensuite été adapté par Mme Leruste, M. Beeckmans et M. Codutti. Qu'ils en soient tous remerciés. Nous remercions également tous ceux qui ont contribué à son amélioration grâce à leur lecture attentive et leurs remarques.

Document produit avec L^AT_EX.
Version du 25 novembre 2014.



Ce document est distribué sous licence
Creative Commons Paternité - Partage à l'Identique 2.0 Belgique
(<http://creativecommons.org/licenses/by-sa/2.0/be/>).
Les autorisations au-delà du champ de cette licence
peuvent être obtenues à www.heb.be/esi - mcodutti@heb.be.

Table des matières

1	L'orienté objet	4
1.1	Motivation	4
1.2	La notion d'objet	5
1.3	L'encapsulation	9
1.4	La notion de classe et d'instance	10
1.5	Les constructeurs	12
1.6	Du choix de la représentation de l'état	14
1.7	La mort d'un objet	15
1.8	Quelques éléments de syntaxe	16
1.9	Représentation modélisée d'une classe	17
1.10	Un exemple complet : une durée	18
1.11	Ce qu'on n'a pas vu...	21
1.12	Exercices	22
2	La liste	24
2.1	La classe Liste	24
2.2	Comment implémenter l'état	26
2.3	Implémentation du comportement	27
2.4	Et sans tableau dynamique ?	29
2.5	Exercices	29
3	Les tableaux à 2 dimensions	34
3.1	Définition	34
3.2	Déclaration	34
3.3	La troisième dimension (et au-delà)	36
3.4	Parcours d'un tableau à deux dimensions	36
3.5	Exercices	40
4	Représentation des données	43
4.1	Se poser les bonnes questions	43
4.2	Les structures de données	44
4.3	Quelques conseils pour terminer	44
4.4	Exercices	45
A	Aide-mémoire	55

Chapitre 1

L'orienté objet



Dans ce chapitre, nous présentons les bases de la programmation orientée objet. Nous commençons par expliquer les motivations qui ont amené ce type de programmation avant d'entrer dans le vif du sujet en explicitant le concept d'*encapsulation*. Les autres piliers de l'orienté objet (*héritage* et *polymorphisme*) ne seront pas vus cette année.

1.1 Motivation

Depuis son apparition, la puissance de l'ordinateur n'a cessé de croître exponentiellement. Les tâches qui lui sont confiées ont fait de même. Ainsi les programmes à écrire sont de plus en plus gros et de plus en plus complexes.

Face à la complexité, la démarche est toujours la même : découper le problème en sous-problèmes (qui peuvent à leur tour être découpés) ce qui permet

- ▷ d'attaquer chaque problème séparément en évitant la surcharge cognitive ;
- ▷ de répartir le travail entre plusieurs personnes ;
- ▷ de pouvoir réutiliser du travail déjà produit si un sous-problème est déjà apparu dans le cadre d'un autre problème ;
- ▷ de produire un code plus lisible car s'exprimant avec des termes de plus haut niveau, plus proches du problème à résoudre. Ainsi, là où un tri devra être fait, on trouvera le mot « trier » qui fera référence à la partie de code qui s'occupe du tri. Cela va dans le sens d'une plus grande « abstraction » du code : un code qui s'éloigne du langage simpliste compris par le processeur pour s'approcher de la pensée humaine et des termes du problème à résoudre.

Les langages de programmation ont suivi cette approche en permettant toujours plus d'abstraction. Dans un chapitre précédent, on vous a présenté la notion de module qui permet de découper la tâche à réaliser en sous-tâches ainsi que la notion de structure qui permet de regrouper des données. Il s'agit là de deux approches dissociées.

C'est cette lacune que se propose de combler l'orienté objet : permettre de définir des **objets** (composés de **données** et **d'instructions**) qui sont proches du problème à résoudre. Cela va permettre une meilleure lisibilité et une plus grande concision du code. Ainsi on pourra définir les notions de date, d'employé, de fournisseur, de plateau de jeu, de pion, de livre, d'emprunteur, de carte à jouer, de chambre, de réservation, de vol, de produit, de stock, de ristourne, de facture, de panier d'achats, de compte en banque, de banque, de client, de portefeuille d'actions, ...

1.2 La notion d'objet

1.2.1 Définition



Un **objet**¹ est une entité logicielle qui :

- ▷ a une **identité** ; c'est-à-dire que nous pouvons identifier un objet par un nom (tout comme une variable possède un nom).
- ▷ est capable de sauvegarder un **état**, c'est à dire un ensemble d'informations dans des variables internes ;
- ▷ répond à des **messages** précis en déclenchant des activations internes appropriées qui peuvent changer l'état de l'objet. Ces opérations sont appelées des **méthodes**. Ce sont des fonctions liées à des objets et qui précisent le **comportement** de ces objets.

1.2.2 État



Un objet contient de l'information, des données qui définissent son état.

Exemples

- ▷ Pour un produit, l'état peut être : l'intitulé du produit, son code barre, son prix, ...
- ▷ Pour un employé, on peut avoir : son nom, son prénom, son adresse, sa date d'embauche, son salaire mensuel, sa fonction, son téléphone, ...
- ▷ Une carte à jouer a une couleur et une valeur.
- ▷ L'état d'une date est le jour du calendrier qu'elle représente.
- ▷ L'état d'une heure est le moment de la journée qu'elle représente.

L'état d'un objet est mémorisé via des variables qu'on appelle des *attributs*.

1.2.3 Attributs



Les **attributs** d'un objet sont l'ensemble des informations se présentant sous forme de variables et permettant de représenter l'état d'un objet.

Nous verrons plus loin la syntaxe précise pour définir les attributs d'un objet.

Exemples

- ▷ L'intitulé d'un produit peut être représenté par une chaîne. C'est également le cas des nom(s) et prénom(s) d'un employé.
- ▷ La date d'embauche peut être représentée par un « objet date » (une date est rarement un type primitif du langage utilisé). Un attribut d'un objet peut être lui même un objet.
- ▷ Un moment de la journée peut aussi être un objet représenté par trois entiers² : les heures, les minutes et les secondes (en supposant qu'on désire une précision de l'ordre de la seconde).
- ▷ L'adresse d'un employé peut être représentée par une seule chaîne mais également par un « objet adresse » (qui contiendrait : une rue, un numéro, un code postal. .).



Remarque : Certaines parties de l'état peuvent évoluer au fil du temps. D'autres parties sont immuables. Ainsi l'adresse d'une personne peut changer mais pas sa date de naissance.

1. Les définitions sont tirées du livre de Cardon et Dabancourt (cf. bibliographie)
2. Toutefois, on verra que ce n'est peut-être pas la meilleure solution.

Exercices - attributs

1. Quel(s) attribut(s) prendriez-vous pour représenter (l'état d') une date ?
2. Et pour un dé à 6 faces ?
3. Et pour un produit de magasin ?
4. Et pour une télévision ? (on peut en trouver vraiment beaucoup !)

1.2.4 Comportement

Le **comportement** d'un objet est défini par l'ensemble des messages ou requêtes auxquels il peut répondre.

Pour ce faire, il exécute un module qui pourra éventuellement retourner une information à l'émetteur du message.

Les messages peuvent interroger l'objet, le modifier, lui demander d'agir sur son environnement (afficher du texte, modifier un fichier...).

Exemples

- ▷ Quels « messages » peut-on envoyer à une date ? On peut lui demander (entre autres) :
 - ▷ des informations sur le jour du mois, le mois, l'année, le jour de la semaine ;
 - ▷ si elle est antérieure ou non à une autre date ;
 - ▷ si elle fait partie d'une année bissextile ;
 - ▷ le nombre de jours qui la sépare de la fin de l'année ;
 - ▷ de passer au jour suivant, à la semaine suivante...
- ▷ Et pour un stock de produits ? On peut
 - ▷ lui demander la quantité disponible d'un produit donné ;
 - ▷ lui annoncer l'arrivée d'une quantité donnée d'un produit donné ;
 - ▷ lui indiquer qu'un produit n'existe plus (à retirer du stock) ;
 - ▷ lui demander d'enlever une certaine quantité d'un produit du stock.
- ▷ Et pour un employé ? On peut
 - ▷ lui demander son adresse, son salaire ou sa fonction...
 - ▷ augmenter son salaire ;
 - ▷ le changer de fonction ;
 - ▷ le licencier (penser à prévoir une date de départ dans l'état !).
- ▷ Pour un moment de la journée on peut demander s'il se situe le matin ou pas...

Exercices - comportement

1. Quel comportement voyez-vous pour un téléviseur ?
2. Et pour un produit de magasin ?

1.2.5 Méthode



Un message lance l'exécution d'un module appelé **méthode** dans le jargon de l'orienté objet.

Exemples

- ▷ Pour permettre à une date de passer au jour suivant, nous allons définir une méthode qui incrémente le jour du mois en tenant compte d'un possible basculement au mois suivant ou à l'année suivante.
- ▷ Pour calculer le bénéfice d'un produit, nous allons définir une méthode qui, à partir du prix d'achat et du prix de vente, calcule le bénéfice.
- ▷ Pour permettre à un moment d'indiquer s'il est le matin ou pas, nous allons définir une méthode comme celle-ci (nous verrons plus tard comment l'associer aux objets)

```
// On suppose que 'heure' est un des attributs utilisés
// pour représenter l'état (le moment dans la journée)
méthode estMatin() → booléen
|   retourner heure < 12           // on considère que midi est situé l'après-midi
fin méthode
```

Cet exemple devrait vous sembler familier à deux exceptions près

- ▷ on utilise le mot « **méthode** » en lieu et place de « **module** » ;
- ▷ les attributs (l'heure ici) ne sont pas passés en paramètre. Un objet connaît déjà son état et donc la valeur de ses attributs. Nous verrons plus loin la syntaxe précise.

Exercices - méthodes



1. Dans le comportement d'un téléviseur, on retrouve « éteindre » et « allumer ». À quoi ressemblerait le code de ces méthodes ?
2. Écrivez la méthode qui permet de passer au jour suivant.
3. Écrivez la méthode qui calcule le bénéfice réalisé lors de la vente d'un produit.

1.2.6 Activer un comportement

Pour activer un comportement d'un objet, il faut lui envoyer un message (ou dit autrement, appeler une de ses méthodes). La syntaxe que nous allons utiliser (c'est la plus courante) est la notation pointée.

```
nomObjet.nomMéthode()
```

Exemple : Supposons que le nom « maintenant » désigne un objet contenant un moment de la journée (on verra comment réaliser cela). Si on veut savoir si on est le matin, on peut écrire

```
si maintenant.estMatin() alors
|   ...
fin si
```

Exercice – activer un comportement

Écrire la portion de code qui allume une télévision (désignée par « maTélévision ») et puis l'éteint aussitôt après.

1.2.7 Les paramètres d'un comportement

Activer un comportement revient à appeler une méthode de l'objet. Souvent il est nécessaire d'envoyer à l'objet des informations complémentaires pour préciser notre demande ce qui se fait via l'utilisation des paramètres.

Exemple : Si on veut modifier le salaire d'un employé, il faut que notre message contienne le nouveau salaire. Autrement dit, il faut communiquer ce nouveau salaire à la méthode de changement du salaire. Ce qui donne la méthode suivante :

```
méthode modifierSalaire(nouveauSalaire : entier)
| salaire ← nouveauSalaire
fin méthode
```

Exercices – paramètres du comportement

1. Prenons un objet représentant un produit de magasin. Nous supposons qu'un produit a un *numéro*, un *libellé*, un *prixAchat*, un *prix de vente* et une *quantitéEnStock*. Donnez les **entêtes** des méthodes suivantes qui permettent de :
 - ▷ obtenir le prix de vente
 - ▷ calculer le bénéfice
 - ▷ donner la quantité restant en stock
 - ▷ dire si le produit est en rupture de stock.
2. Prenons un objet représentant une date du calendrier grégorien. Donnez les entêtes des méthodes suivantes qui permettent de :
 - ▷ demander le nom du jour correspondant à une date (par exemple lundi, mardi, ...)
 - ▷ savoir si une date est antérieure à une autre
 - ▷ connaître le nombre de jours (absolu) séparant deux dates.
3. Utilisation. Soit deux dates *date1* et *date2*; écrivez la portion de code qui utilise les méthodes ci-dessus pour
 - ▷ vérifier quelle date précède l'autre ;
 - ▷ calculer le nombre de jours d'écart entre ces deux dates.
4. Précédemment, vous avez défini l'ensemble du comportement d'un téléviseur. Écrivez les entêtes des méthodes correspondant à ce comportement ainsi qu'une portion de code qui les utilise.

1.3 L'encapsulation

Un objet possède un état qui est représenté par des attributs. Les bonnes pratiques de la programmation orientée objet préconisent fortement que les attributs d'un objet soient invisibles en dehors de l'objet. Ils ne pourront être accédés qu'au travers du comportement de l'objet, c'est-à-dire via ses méthodes.



Lorsque les détails de l'implémentation d'un objet sont masqués aux autres objets, on dit qu'il y a encapsulation des données et du comportement des objets.

Pourquoi une telle recommandation ? Le but est de garantir la cohérence de l'état de l'objet. Si on pouvait accéder directement à un attribut (et donc le modifier), on pourrait y mettre une valeur incohérente. Par exemple, on pourrait dire que les minutes d'un moment valent -3 ou 75 ou encore que le jour d'une date est 32 !

Dès lors, il nous faudra préciser pour chaque **membre** (attributs et méthodes) d'un objet s'il est **privé** (inconnu de l'extérieur) ou **public** (connu de l'extérieur).

Le bon usage impose que tous les attributs soient rendus privés et que les méthodes restent publiques. Toutefois, on pourra trouver également des méthodes privées. Ce sera notamment le cas si plusieurs méthodes d'un objet ont une partie commune ; il sera intéressant de la *factoriser*, c-à-d en faire une méthode privée (ex : un calcul de maximum).

Puisqu'un attribut est privé, il est courant pour chacun des attributs de rencontrer une méthode destinée à connaître la valeur de cet attribut et une autre qui permet de la modifier.

1.3.1 Accesseur et mutateur



Accesseur³ : méthode dont le but est de fournir la valeur d'un attribut.

Mutateur⁴ : méthode dont le but est de modifier la valeur d'un attribut.

Par convention, ces méthodes sont nommées `getNom` et `setNom` où « nom » est le nom de l'attribut⁵. Par facilité, on utilisera parfois le terme « accesseur » pour désigner à la fois les « accesseurs » et les « mutateurs ».

Exemple : Écrivons l'accesseur et le mutateur pour l'attribut « heure » d'un moment de la journée.

```
méthode getHeure() → entier
| retourner heure
fin méthode
```

```
méthode setHeure(uneHeure : entier)
| heure ← uneHeure
fin méthode
```

1.3.2 Que faire si le paramètre est invalide ?

Dans l'exemple précédent, que se passerait-il si le paramètre `uneHeure` vaut 25 ? Une valeur aberrante serait affectée à l'attribut `heure`.

Dans le cas de paramètres invalides, la plus mauvaise solution est de ne rien faire. Le programme continuerait en croyant que tout s'est bien passé et il court à la catastrophe. Il est préférable qu'un programme s'interrompe plutôt que de fournir une mauvaise réponse.

3. On utilise aussi souvent le mot anglais « getter ».

4. On utilise aussi souvent le mot anglais « setter ».

5. Pour un attribut booléen, on pourra préférer `estNom` ou `isNom` au lieu de `getNom`.

Dans certains langages (comme le C), l'usage est que chaque module retourne un entier indiquant s'il y a eu une erreur (et laquelle). L'inconvénient est que le module appelant n'est pas obligé de tenir compte de l'erreur.

Les **exceptions** sont un mécanisme du même genre mais qui oblige à fournir un code de traitement de l'erreur. Il ne sera pas étudié en première année⁶.

Cette année, nous nous contenterons d'indiquer clairement dans nos codes qu'il s'agit d'une situation anormale via la primitive **erreur** qui arrête le déroulement du programme avec une courte explication du problème.

La syntaxe que nous allons retenir est

```
erreur "explication de l'erreur"
```

Ce qui donne :

```
méthode setHeure(uneHeure : entier)
  si uneHeure < 0 OU uneHeure > 23 alors
    erreur "heure invalide"
  fin si
  heure ← uneHeure
fin méthode
```

Remarque : Accéder à la valeur d'un attribut ne pose pas de problème de validité. Alors pourquoi rendre l'attribut complètement privé plutôt que de n'empêcher que des modifications directes (une sorte d'attribut en *lecture seule*) ? Cela permet de changer de façon transparente la représentation des données. Nous y reviendrons plus loin.

Exercice - encapsulation



Sans le savoir, vous avez déjà défini des accesseurs et des mutateurs pour le téléviseur. Lesquels ? En suivant la convention de nom pour les accesseurs et les mutateurs, quels noms auraient-ils dû porter ?

1.4 La notion de classe et d'instance

Pour pouvoir utiliser des objets nous allons devoir les définir (expliciter leur état et leur comportement). Cette définition est commune à tous les objets similaires. Par exemple tous les moments ont un même comportement et un même type d'état (des heures, des minutes et des secondes).



Une classe est un ensemble d'objets qui ont en commun les mêmes méthodes et qui partagent les mêmes types d'attributs.

Une **instance**⁷ d'une classe est un objet particulier d'une classe qui peut activer les méthodes de la classe et qui a des valeurs particulières pour ses attributs.

On peut établir le parallélisme avec les types de base que vous avez déjà vus. Définir une classe revient à définir un nouveau type de données. En gros, on peut dire qu'un **objet est à une classe ce qu'une variable est à un type**.

Comprenons bien que les objets d'une même classe ont le même « type » d'état mais pas le même état proprement dit. Deux objets « moment » représentent tous deux un moment

6. En tout cas pas au cours de Logique mais vous étudierez cette notion au cours de Java.

7. Vous pouvez considérer les termes « instance de classe » et « objet » comme synonymes.

(heures, minutes, secondes) de la journée mais pas (forcement) le même ! Ils auront donc les mêmes attributs mais avec des valeurs différentes !

1.4.1 Définition d'une classe

Nous devons d'abord définir une classe avant de pouvoir en instancier les objets que nous voulons utiliser. Précisons la syntaxe utilisée pour définir une classe

```

classe NomDeLaClasse
  privé:
    // liste des attributs (donc privés par convention)
  public:
    // liste des méthodes publiques
  privé:
    // liste des méthodes privées
fin classe
// Par souci de lisibilité, on pourra indiquer uniquement les signatures des
// méthodes et donner le code complet des méthodes à la suite de la classe.

```

Exemple : la classe *Moment* qui représente un moment de la journée.

```

classe Moment
  privé:
    heure : entier
    minute : entier
    seconde : entier
  public:
    méthode getHeure() → entier
    méthode getMinute() → entier
    méthode getSeconde() → entier
    méthode setHeure(uneHeure : entier)
    méthode setMinute(uneMinute : entier)
    méthode setSeconde(uneSeconde : entier)
    méthode estMatin() → booléen
fin classe
méthode estMatin() → booléen
  | retourner heure < 12
fin méthode
// + les accesseurs et les mutateurs

```

1.4.2 Instanciation d'une classe

« Instancier » signifie créer un objet d'une classe. Cela s'écrit avec l'instruction **nouveau**. Pour lui donner un nom, on l'assigne à une variable déclarée du type de la classe.

```

nomObjet : nomClasse                                // déclaration de l'objet
nomObjet ← nouveau nomClasse()                     // instanciation de l'objet

```

Dans ce cours de Logique, nous adopterons le fait que les noms des paramètres soient différents de ceux des attributs (on préconisera d'imaginer des noms variés tels que *uneDate*, *maDate*, *laListe*, *autreObjet*...), ce qui évitera toute ambiguïté (entre minuscule et majuscule par exemple).

Exemple : pour créer un moment de la journée.

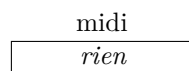
```

module test()
  midi : Moment                                // déclaration
  midi ← nouveau Moment()                    // instanciation
  midi.setHeure( 12 )                          // mutateur
  midi.setMinute( 0 )                          // " "
  midi.setSeconde( 0 )                        // " "
  si midi.estMatin() alors
    afficher "Midi est considéré comme étant encore le matin"
  sinon
    afficher "Midi est considéré comme étant l'après-midi"
  fin si
fin module

```

Remarquez qu'il y a une différence importante entre les objets et les types de bases. Lorsqu'on déclare une variable d'un type de base, cela alloue automatiquement un espace mémoire pour cette variable. C'est différent avec les objets. La déclaration n'entraîne qu'une réservation mémoire pour une « référence » vers un objet. Celui-ci n'existe pas encore. Il sera créé (et sa mémoire allouée) via une instruction spécifique (**nouveau**). On parle de variable « *dynamique* ». Le nom est alors une « référence » vers l'objet. Les avantages de cette dissociation seront évidents lorsque nous parlerons de la notion de *constructeur*.

Après la déclaration, on a :

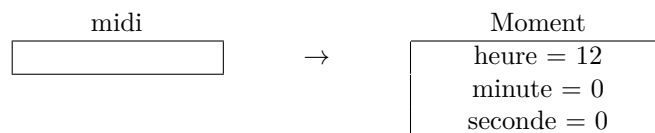


Après l'instanciation (ou création), on a :



Remarquez qu'il n'y a pas d'initialisation par défaut, pour le moment.

Après l'action des mutateurs, on a :



Exercices – classe et instance



1. Pour les produits, vous avez déjà écrit les attributs et les en-têtes des méthodes. Regroupez le tout en une classe **Produit en respectant les notations que vous venez de voir**.
2. Écrivez un module qui affiche le prix d'achat d'un produit, son prix de vente hors TVA et son prix de vente TVA comprise.

1.5 Les constructeurs

L'encapsulation nous permet de contrôler l'état de l'objet et de l'empêcher de tomber dans un état invalide. Mais qu'en est-il de l'état de départ ? Est-il valide ?

Il serait bon, lorsqu'on crée un objet (via **nouveau**) de pouvoir indiquer l'état initial de l'objet et que cet état puisse être validé. C'est le rôle précis des constructeurs.



Un **constructeur** est une méthode particulière permettant d'initialiser les attributs d'un objet lors de sa création effective. Elle porte le même nom que sa classe et ne retourne pas de valeur.

Il peut y avoir plusieurs constructeurs ce qui permet d'offrir plusieurs possibilités d'indiquer l'état initial de l'objet. Toutefois, nous limiterons au maximum le nombre de constructeurs dans une classe.

Remarquez que cela demande de définir plusieurs méthodes qui portent le même nom. C'est ce qu'on appelle la **surcharge**. Des méthodes homonymes (c-à-d de même nom) doivent pouvoir être différenciées via leur signature (la liste de leurs paramètres).

Exemple : Écrivons des constructeurs pour un moment de la journée :

```

classe Moment
privé:
    // pas de changement
    heure : entier
    minute : entier
    seconde : entier
public:
    constructeur Moment(uneHeure, uneMinute, uneSeconde : entiers)
    constructeur Moment(uneHeure, uneMinute : entiers)           // 0 seconde par défaut
    constructeur Moment(uneHeure : entier)                       // initialiser à une heure pile

    // pas de changement au niveau des méthodes :
    méthode getHeure() → entier
    méthode getMinute() → entier
    méthode getSeconde() → entier
    méthode setHeure(uneHeure : entier)
    méthode setMinute(uneMinute : entier)
    méthode setSeconde(uneSeconde : entier)
    méthode estMatin() → booléen
fin classe

```

```

constructeur Moment(uneHeure, uneMinute, uneSeconde : entiers)
    setHeure(uneHeure)
    setMinute(uneMinute)
    setSeconde(uneSeconde)
fin constructeur

constructeur Moment(uneHeure, uneMinute : entiers)
    setHeure(uneHeure)
    setMinute(uneMinute)
    setSeconde(0)
fin constructeur

constructeur Moment(uneHeure : entier)
    setHeure(uneHeure)
    setMinute(0)
    setSeconde(0)
fin constructeur

// + les accesseurs, les mutateurs et les autres méthodes

```

Contrairement à ce qu'on peut trouver dans certains langages, comme Java par exemple, nous n'autorisons pas ici d'appel d'un constructeur d'une classe A dans un autre constructeur de cette même classe A.

Par contre, il est courant en logique qu'un constructeur appelle les mutateurs afin d'effectuer les tests sans avoir à les dupliquer. Mais c'est une démarche que vous éviterez de faire dans des langages comme Java par exemple (cela vous sera expliqué plus tard).

Lorsqu'on instancie un objet, les paramètres qu'on donne déterminent le constructeur qui est effectivement utilisé pour initialiser l'état de l'objet.

Exemple : Instancions quelques moments de la journée.

```
heureDépart ← nouveau Moment(14, 23, 56)
heureLever ← nouveau Moment(9, 30)
heureGouter ← nouveau Moment(17)
```

Le fait qu'un objet est instancié via la primitive `nouveau` et pas implicitement à la déclaration permet de postposer sa construction effective au moment où l'état initial qu'on veut lui donner sera connu (ce qui peut résulter d'un calcul). On est ainsi assuré que tous les objets manipulés sont valides ce qui permet d'éviter les situations où une méthode fait des dégâts suite à la manipulation d'un objet invalide.

Exercices - constructeur



1. Écrivez un ou des constructeur(s) pour un `Produit`
2. Adaptez le module écrit plus haut pour qu'il affiche le prix hors TVA puis le prix TVA comprise du produit numéro 105176 (Lego réveil figurine policier) au prix d'achat de 25€, au prix de vente de 30€ et dont il y a 10 exemplaires en stock.

1.6 Du choix de la représentation de l'état

Lorsqu'on définit une classe, il faut choisir les attributs qui vont permettre de représenter l'état des objets. Cela peut paraître immédiat mais il n'en est rien.

Exemple

Pour un moment de la journée, nous avons choisi d'utiliser trois attributs entiers (les heures, les minutes et les secondes). Nous aurions tout aussi bien pu choisir d'utiliser un seul entier représentant le nombre de secondes écoulées depuis minuit.

Ces deux représentations sont tout-à-fait équivalentes en terme de potentiel mais la grande différence est l'efficacité du code des méthodes.

Prenons deux méthodes symptomatiques : celle qui donne l'heure et celle qui compare deux moments de la journée. La première est beaucoup plus simple à écrire et plus rapide avec la première représentation alors que la seconde méthode est plus simple à écrire et plus rapide avec la seconde représentation.

Dès lors, quelle représentation choisir ? Il faut examiner, pour chaque représentation possible, le nombre de méthodes qui sont efficaces mais aussi imaginer la fréquence de leur utilisation (ce qui est difficile et changeant). Heureusement, ce choix n'est pas définitif. Si on change d'avis, on peut changer la représentation. Il faudra bien sûr réécrire les méthodes de la classe mais il ne faudra rien changer au reste du code, c-à-d les lignes du code utilisant la classe. C'est d'ailleurs là une des grandes forces de la programmation orientée objet.

Exercices – représentation de l'état



1. Compléter la classe `Moment` en écrivant la méthode « `getHeure` » et celle qui compare deux moments pour les deux représentations imaginées ci-dessus.
2. Écrire le module qui crée deux moments de la journée et vérifie si le premier est avant le second. Ce code dépend-il des attributs choisis pour définir la classe `Moment` ?

**Remarque**

Précédemment, nous avons défini un **accesseur** comme une méthode permettant d'accéder à la valeur d'un attribut. Mais c'est au développeur de définir quels sont les attributs ; c'est totalement caché à l'utilisateur de la classe. On voit donc bien que cette notion d'accesseur n'a pleinement de sens qu'en interne, pour le développeur de la classe. Pour l'utilisateur il s'agit d'une méthode comme les autres.

1.7 La mort d'un objet

On sait que déclarer une variable ou créer un objet réserve de l'espace en mémoire. On ne s'est jamais demandé quand cet espace mémoire est libéré.

Pour les variables locales d'un module ou d'une méthode, la réponse est simple : l'espace mémoire est récupéré lorsqu'on arrive à la fin du module ou de la méthode.

Pour les objets, c'est un peu plus compliqué. L'espace réservé pour contenir la référence (voir paragraphe suivant) est bien libéré à la fin du module puisque la variable cesse d'exister. Par contre l'espace réservé dynamiquement pour contenir l'objet lui-même (par la primitive `nouveau`) est toujours là et bien là !

Mais alors, il n'est plus référencé et donc plus utilisable ? Pas forcément. En effet, il est possible qu'il soit référencé par plusieurs références. Si certaines sont détruites, il se peut que d'autres continuent à exister. Ce sera le cas, par exemple, si l'objet constitue la valeur de retour de la méthode ; sa référence à l'intérieur du module est détruite mais il sera toujours accessible par une référence du module appelant.

Mais que faire quand on n'a plus besoin d'un objet ? On trouve typiquement deux approches dans les langages OO.

1.7.1 Destruction explicite de l'objet

Dans cette approche (qui est celle de C++ notamment), c'est au programmeur lui-même qu'il incombe de détruire explicitement un objet et ainsi de permettre au système de récupérer l'espace mémoire.

Cette technique offre au programmeur un grand contrôle sur l'utilisation de la mémoire mais offre malheureusement quelques inconvénients.

- ▷ Cela demande une grande attention lors de la programmation afin de récupérer tout l'espace qui peut l'être. Dans le cas contraire, on gaspille de la mémoire.
- ▷ Dans l'autre sens, il ne faut pas trop détruire. Si, par mégarde, on détruit un objet qui est encore référencé et qu'on utilise cette référence, le comportement du programme est imprévisible (la mémoire peut avoir été utilisée pour autre chose).
- ▷ Un objet peut contenir des références à d'autres objets. La destruction est alors un processus non trivial qui peut sensiblement alourdir et obscurcir le code.

1.7.2 Utilisation d'un *garbage collector* (ramasse-miettes)

Cette autre approche (choisie notamment par Java) enlève au programmeur toute (ou presque) responsabilité quant à la gestion de la mémoire. De temps en temps, ou lorsque le besoin s'en fait sentir, un composant du système appelé *garbage collector* se met au travail. Son rôle est justement de récupérer l'espace qui n'est plus utilisé. Pour cela, il considère que tout objet qui n'est plus accessible (parce que plus aucune référence ne permet d'y accéder) peut être détruit.

Par facilité et parce que cela correspond au cours de Java que vous suivez cette année, nous adopterons dans ce cours cette seconde approche, c'est à dire qu'il ne faut pas se préoccuper de ce problème ;-)

1.8 Quelques éléments de syntaxe

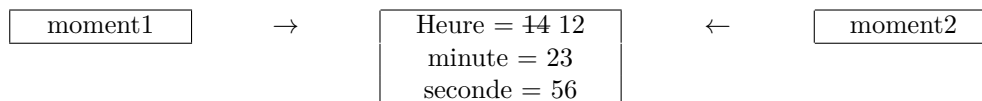
Clarifions certaines notations liées aux objets.

- ▷ On peut directement afficher un objet. Cela affiche son état, c'est-à-dire les valeurs de ses attributs dans l'ordre où ils apparaissent dans la définition de la classe.

```
rendezVous : Moment
rendezVous ← nouveau Moment(14, 23, 56)
afficher rendezVous           // affichera 14, 23 et 56 dans un format lisible quelconque
```

- ▷ Un nom d'objet est en fait une **référence** à l'objet. Ainsi l'affectation ne copie pas l'objet mais sa référence. Au final, nous avons deux noms identifiant le même objet

```
moment1, moment2 : Moment
moment1 ← nouveau Moment(14, 23, 56)
moment2 ← moment1           // moment1 et moment2 désignent le même objet
moment2.setHeure( 12 )
afficher moment1.getHeure()           // affiche 12!!!
```



- ▷ Le signe « = » permet de tester que deux noms référencent le même objet. Pour tester que deux objets différents sont dans le même état, on utilise la méthode « égal ».

```
moment1, moment2, moment3 : Moment

moment1 ← nouveau Moment( 14, 23, 56 )
moment2 ← moment1           // moment1 et moment2 désignent le même objet

moment3 ← nouveau Moment( 14, 23, 56 )
afficher moment1 = moment2           // vrai
afficher moment1 = moment3           // faux
afficher moment1.égal(moment2)       // vrai
afficher moment1.égal(moment3)       // vrai

moment2.setHeure( 12 )
afficher moment1.égal(moment2)       // vrai
afficher moment1.égal(moment3)       // faux
```


▷ **Un attribut privé n'est pas connu en dehors de la classe.**

Précisons : un attribut privé n'est connu que des instances de cette classe, ce qui signifie qu'il est également connu par tous les autres objets de la même classe.

Exemple : écrivons la méthode qui teste si un moment précède un autre (en supposant que l'état est représenté par un seul entier, `totalSecondes`, le nombre de secondes depuis minuit)

```
méthode estAntérieur(autre : Moment) → booléen
    retourner totalSecondes < autre.totalSecondes
    // c'est équivalent à retourner totalSecondes < autre.getTotalSecondes()
fin méthode
```

▷ Lorsqu'il est déclaré, un nom d'objet ne référence encore aucun objet. Cela s'indique par la valeur « rien ». On peut aussi utiliser cette valeur pour enlever toute référence vers un objet.

```
moment : Moment                                // moment = rien
moment ← nouveau Moment( 14, 23, 56 )        // moment ≠ rien
moment ← rien                                   // moment = rien
```

Exercice – méthode égal()



Écrire la méthode `égal()` pour la classe `Moment`.

N.B. : On supposera par la suite qu'une telle méthode existe par défaut pour toutes les nouvelles classes.

1.9 Représentation modélisée d'une classe

Un dessin étant souvent plus lisible qu'un texte, on peut représenter graphiquement une classe. Une notation courante est celle utilisée en UML⁸. Pour faire simple, une classe est représentée par un rectangle composé de 3 zones : la première pour le nom de la classe, la deuxième pour les attributs et la troisième pour les méthodes. On indique par un signe « + » (resp. « - ») que le membre est public (resp. privé)

Exemple

Moment
- heure : entier - minute : entier - seconde : entier
+ getHeure() → entier + setHeure(uneHeure : entier) + avancer1Heure() ...

Remarquons qu'on indique la signature des méthodes mais pas le code associé. En fonction du niveau de détail désiré, on pourrait aussi omettre les paramètres et types de retour.

8. Unified Modeling Language. On vous en parlera plus en détail au cours d'Analyse.

1.10 Un exemple complet : une durée

Examinons un exemple complet pour fixer les notions introduites par ce chapitre. Lors de l'apprentissage du pseudo-code, vous avez écrit quelques modules manipulant des heures (conversion du format HMS en nombre de secondes depuis minuit, conversion inverse, différence entre 2 heures, ...). Il est souvent utile, lorsqu'on développe un algorithme, d'avoir à sa disposition un tel type de données au même titre que les types prédéfinis. Faisons-le !

1.10.1 Ce que l'on veut vraiment

Avant tout, il faut bien préciser ce que l'on veut décrire. L'« heure » est un concept multifacettes. Parle-t-on de l'heure comme moment dans la journée ou de l'heure comme représentant une durée ? Dans le premier cas, elle ne peut dépasser 24h et la différence entre 2 heures n'a pas de sens (ou plus précisément n'est pas une heure, mais une durée !). Dans le deuxième cas, on n'a pas ces contraintes. Nous allons ici adopter la deuxième approche et pour bien la distinguer, nous allons plutôt appeler cela une **durée**.

1.10.2 Le comportement (les méthodes)

La première question à se poser est celle des services qu'on veut fournir, c'est-à-dire des méthodes publiques de la classe. On doit pouvoir *construire* une durée. On doit pouvoir connaître le nombre de jours, d'heures, minutes ou secondes correspondant à une durée. On doit pouvoir effectuer des calculs avec des durées (addition, soustraction). Enfin, on doit pouvoir comparer des durées. Arrêtons-nous là, mais en pratique, on pourrait trouver encore bon nombre d'autres méthodes qu'il serait intéressant de fournir. Ce qui nous donne jusqu'à présent

```

classe Durée
  privé:
    // rien encore
  public:
    constructeur Durée(secondes : entier)
    constructeur Durée(heure, minute, seconde : entiers)

    méthode getJour() → entier           // nb de jours dans une durée
    méthode getHeure() → entier          // entier entre 0 et 23 inclus
    méthode getMinute() → entier         // entier entre 0 et 59 inclus
    méthode getSeconde() → entier        // entier entre 0 et 59 inclus

    méthode getTotalHeures() → entier     // Le nombre total d'heures
    méthode getTotalMinutes() → entier    // Le nombre total de minutes
    méthode getTotalSecondes() → entier   // Le nombre total de secondes

    méthode ajouter(autreDurée : Durée)
    méthode différence(autreDurée : Durée) → Durée
    méthode égale(autreDurée : Durée) → booléen
    méthode plusPetit(autreDurée : Durée) → booléen
fin classe

```



Quelques remarques

- ▷ On a deux constructeurs, ce qui offre plus de souplesse pour initialiser un objet. Ceci est un exemple supplémentaire du concept de « **surcharge** ».
- ▷ Faisons bien la distinction entre les méthodes `getXXX()` et `getTotalXXX()`. Par exemple, la méthode `getMinute()` retourne la valeur de la composante « minutes » dans une représentation HMS tandis que la méthode `getTotalMinutes()` retourne le nombre total

- de minutes entières pour cette durée. Ex : pour 1h23'12", `getMinute()` retourne 23 et `getTotalMinutes()` retourne 83. Idem avec les jours, les heures et les secondes.
- ▷ Les méthodes `getTotalXXX()` retournent le nombre (toujours entier) de XXX contenus dans la durée. Exemple, avec la durée 0h23'52", `getTotalMinutes()` retourne 23 et pas 24 (autrement dit, il n'y a pas d'arrondi vers le haut).
 - ▷ Il n'y a pas de *mutateur* (`setXXX()`). Ce qui signifie qu'on ne peut pas changer directement la valeur de l'objet après son initialisation. On aurait pu en définir mais nous n'avons pas jugé utile de le faire dans ce cas précis.
 - ▷ La méthode `ajouter()` ne retourne rien. En effet, elle ajoute la durée à l'objet sur lequel est appelée la méthode. C'est un choix ; on aurait aussi pu dire que la méthode ne modifie pas l'objet mais en retourne un autre qui représente la somme. Dans ce cas, on l'aurait plutôt appelée « `plus()` ».
 - ▷ La méthode `différence()`, elle, renvoie toujours une durée (positive).

1.10.3 La représentation de l'état (les attributs)

La question suivante est : « Comment représenter une durée en interne ? ». Plusieurs possibilités existent. Par exemple :

- ▷ via le nombre d'heures, de minutes et de secondes
- ▷ via le nombre total de secondes
- ▷ via une chaîne, par exemple au format « HH:MM:SS » où HH pourrait éventuellement excéder 23.

Le premier choix semble le plus évident mais réfléchissons-y de plus près. D'une part, pourquoi se limiter aux heures. On pourrait introduire un champ 'jour' (après tout on a bien une méthode `getJour()`).

Quel critère doit vraiment nous permettre de décider ? Il faut une représentation qui soit suffisante (tout est représenté) et qui permette d'écrire des méthodes lisibles et si possible efficaces (c'est-à-dire où le calcul est rapide). Selon ces critères, la deuxième représentation est de loin la meilleure. Ce qui nous donne

```

classe Durée
  privé:
    | totalSecondes : entier
  public:
    | // idem
fin classe
```

1.10.4 L'implémentation

On est à présent prêt pour écrire le code des méthodes. Ce qui nous donne pour la classe dans son entièreté :

```

classe Durée
privé:
|   totalSecondes : entier
public:
|   constructeur Durée(secondes : entier)
|   constructeur Durée(heure, minute, seconde : entiers)

|   méthode getJour() → entier           // nb de jours dans une durée
|   méthode getHeure() → entier         // entier entre 0 et 23 inclus
|   méthode getMinute() → entier       // entier entre 0 et 59 inclus
|   méthode getSeconde() → entier      // entier entre 0 et 59 inclus

|   méthode getTotalHeures() → entier   // Le nombre total d'heures
|   méthode getTotalMinutes() → entier // Le nombre total de minutes
|   méthode getTotalSecondes() → entier // Le nombre total de secondes

|   méthode ajouter(autreDurée : Durée)
|   méthode différence(autreDurée : Durée) → Durée
|   méthode égale(autreDurée : Durée) → booléen
|   méthode plusPetit(autreDurée : Durée) → booléen
fin classe

```

```

constructeur Durée(secondes : entier)
|   si secondes < 0 alors
|   |   erreur "paramètre négatif"
|   fin si
|   totalSecondes ← secondes
fin constructeur

constructeur Durée(heure, minute, seconde : entiers)
|   si heure < 0 OU minute < 0 OU seconde < 0 alors
|   |   erreur "un des paramètres est négatif"
|   fin si
|   totalSecondes ← 3600*heure + 60*minute + seconde
fin constructeur

```

```

// Retourne le nombre de jours dans une représentation JJ/HH :MM :SS
méthode getJour() → entier
|   retourner totalSecondes DIV (3600*24)
fin méthode

// Retourne le nombre d'heures dans une représentation JJ/HH :MM :SS
méthode getHeure() → entier
|   // On doit enlever les jours éventuels
|   retourner (totalSecondes DIV 3600) MOD 24
fin méthode

// Retourne le nombre de minutes dans une représentation JJ/HH :MM :SS
méthode getMinute() → entier
|   // On doit enlever les heures éventuelles
|   retourner (totalSecondes DIV 60) MOD 60
fin méthode

// Retourne le nombre de secondes dans une représentation JJ/HH :MM :SS
méthode getSeconde() → entier
|   // On doit enlever les minutes éventuelles
|   retourner totalSecondes MOD 60
fin méthode

```

```
// Retourne le nombre entier d'heures complètes
méthode getTotalHeures() → entier
|   retourner totalSecondes DIV 3600
fin méthode

// Retourne le nombre entier de minutes complètes
méthode getTotalMinutes() → entier
|   retourner totalSecondes DIV 60
fin méthode

// Retourne le nombre entier de secondes complètes
méthode getTotalSecondes() → entier
|   retourner totalSecondes
fin méthode
```

```
méthode ajouter(autreDurée : Durée)
|   totalSecondes ← totalSecondes + autreDurée.totalSecondes
fin méthode

méthode différence(autreDurée : Durée) → Durée
|   retourner nouvelle Durée(valeurAbsolue(totalSecondes - autreDurée.totalSecondes))
fin méthode

méthode égale(autreDurée : Durée) → booléen
|   retourner totalSecondes = autreDurée.totalSecondes
fin méthode

méthode plusPetit(autreDurée : Durée) → booléen
|   retourner totalSecondes < autreDurée.totalSecondes
fin méthode
```

Et c'est tout ! Chaque méthode est très petite. C'est une constante en orienté objet : écrire de petites méthodes qui font chacune une et une seule chose bien précise.

1.11 Ce qu'on n'a pas vu...

Nous n'avons évidemment pas épuisé le sujet de l'orienté objet. Celui-ci est composé de trois piliers : l'**encapsulation**, l'**héritage** et le **polymorphisme**.

Nous venons de voir l'essentiel de la partie « encapsulation ». Les deux autres notions, plus complexes, seront abordées au cours de Java mais également au cours de Logique de deuxième année. En voici un aperçu :

1.11.1 L'héritage



L'**héritage** permet de définir une classe à partir d'une autre qui lui sert de base. On peut alors

- ▷ étendre son état ;
- ▷ augmenter ou modifier son comportement.

Par exemple, on pourra définir un **Etudiant** à partir de la notion de **Personne**.

La classe qui sert de point de départ est appelée **classe de base**, **classe mère** ou encore **super-classe**. La classe qu'on définit à partir d'une classe mère est appelée **classe dérivée**, **classe fille** ou encore **sous-classe**.

Cette notion est un préalable pour le pilier suivant, le **polymorphisme**.

1.11.2 Le polymorphisme



Le **polymorphisme** permet d'utiliser un objet fille en lieu et place d'un objet mère.

Exposé aussi brièvement cela peut paraître futile mais cela permet de construire du code ayant une architecture élégante, robuste et facilement adaptable.

1.12 Exercices

1 Un produit

Reprendre la classe `Produit` qui a servi d'exemple. Identifier et écrire les méthodes qui vous paraissent utiles pour une telle classe.

À partir de là, écrire la classe `Stock`. Qu'utiliseriez-vous comme attributs et quelles méthodes vous paraissent utiles pour cette classe ?

2 Une personne

Créer une classe `Personne`, une personne étant constituée d'un nom, d'un prénom et d'une date de naissance. Cette classe utilisera la classe `Date`.

On doit pouvoir construire une personne :

- ▷ avec 3 arguments : le nom (`chaîne`), le prénom (`chaîne`) et la date de naissance de la personne (`Date`)
- ▷ avec 2 arguments de type `chaîne` : le nom et le prénom de la personne ; la date de naissance est alors initialisée à « rien »

Écrire aussi tous les accesseurs et mutateurs que vous jugez pertinents. Dans un module principal, créer une personne :

- a) avec comme arguments "Durant" et "Zébulon"
- b) avec comme arguments "Durant", "Zébulon" et la date de naissance du 1^{er} février 1989

Pour réaliser les constructeurs recevant la date de naissance en paramètre, il faudra tester si cette date n'est pas antérieure à la date du jour. On considérera que la date du jour est fournie par le constructeur de `Date` sans paramètre.

3 Anniversaire des personnes

À l'aide de la classe `Personne` écrite plus haut, écrire un module qui lit des `Personne` (au clavier) et affiche les noms et le nombre de celles nées ce mois-ci. On suppose que la lecture de « rien » indique la fin des données.

4 La classe rectangle (version orientée objet)

Nous avons déjà abordé les rectangles dans le chapitre des variables structurées. Nous reprenons cet exercice sous l'angle de l'orienté objet.

Créer une classe **Rectangle** permettant de définir des rectangles dont les cotés sont parallèles aux axes des coordonnées dans un plan cartésien. Plusieurs représentations sont possibles :

- ▷ la position d'un des sommets et les mesures des cotés ;
- ▷ les positions de deux sommets opposés ;
- ▷ la position du centre et les demi-mesures des cotés, etc.

N'hésitez pas à utiliser la structure `Point` définissant un point dans un plan cartésien.

Une fois les attributs choisis, écrire divers constructeurs :

- a) sans arguments : le rectangle est un carré de côté 1 centré en (0,0)
- b) avec deux paramètres : les mesures des cotés horizontaux et verticaux, le rectangle étant centré en (0,0)
- c) avec trois paramètres : la position du coin en haut à gauche (structure `Point`) et les mesures des cotés horizontaux et verticaux
- d) avec deux paramètres de type `Point` : les positions de deux sommets opposés

Veillez à vérifier la validité des paramètres !

Doter ensuite la classe de méthodes permettant :

- a) d'obtenir la position du centre
- b) d'obtenir la position du coin inférieur droit
- c) de calculer le périmètre du rectangle
- d) de calculer la surface du rectangle
- e) de déplacer le rectangle en donnant l'amplitude du déplacement au niveau des abscisses et des ordonnées
- f) de multiplier les dimensions du rectangle par un facteur k , le centre restant au même endroit
- g) de faire pivoter le rectangle de 90 degrés autour de son centre
- h) de vérifier si un rectangle a une intersection avec un autre rectangle

5 Test

Test : écrire un module `TestRectangle` en vue de tester le bon fonctionnement de la classe `Rectangle` de l'exercice précédent. Ce module :

- a) crée un rectangle `R1` par défaut
- b) crée un rectangle `R2` de cotés 5 et 7, et centré en (0,0)
- c) crée un rectangle `R3` possédant les sommets (-2,3) et (4, -5)
- d) affiche la surface de `R1` et le périmètre de `R2`
- e) déplace `R1` d'une unité vers le bas
- f) déplace `R2` de 2 unités vers la droite
- g) grossit `R3` d'un facteur 3
- h) effectue une rotation de 90 degrés à `R2`
- i) indique si `R2` et `R3` possèdent une intersection

À présent, choisir une autre représentation des attributs et récrire tout le contenu de la classe (très long, courage!). Récrire ensuite le module `TestRectangle` (très rapide!)

Chapitre 2

La liste



Imaginons qu'on désire manipuler par programme une liste de contacts ou encore une liste de rendez-vous. Cette liste va varier ; sa taille n'est donc pas fixée. Utiliser un tableau à cet effet n'est pas l'idéal. En effet, la taille d'un tableau, qu'il soit statique ou dynamique, ne peut plus changer une fois le tableau créé. Il faudrait le sur-dimensionner, ce qui n'est pas économe.

Il serait intéressant de disposer d'une structure qui offre toutes les facilités d'un tableau tout en pouvant « grandir » si nécessaire. Construisons une telle structure de données et appelons-la « Liste » pour rester en phase avec son appellation commune en Java.

2.1 La classe Liste

Nous verrons plus loin comment la réaliser en pratique mais nous pouvons déjà définir le comportement qu'on en attend (les méthodes qu'elle doit fournir)

```
classe Liste <T> // T est un type quelconque
privé:
| // sera complété plus tard
public:
  constructeur Liste <T>() // construit une liste vide
  méthode get(pos : entier) → T // donne un élément en position pos
  méthode set(pos : entier, valeur : T) // modifie un élément en position pos
  méthode taille() → entier // donne le nombre d'éléments
  méthode ajouter(valeur : T) // ajoute un élément en fin de liste
  méthode insérer(pos : entier, valeur : T) // insère un élément en position pos
  méthode supprimer() // supprime le dernier élément
  méthode supprimerPos(pos : entier) // supprime l'élément en position pos
  méthode supprimer(valeur : T) → booléen // supprime l'élément de valeur donnée
  méthode vider() // vide la liste
  méthode estVide() → booléen // la liste est-elle vide ?
  méthode existe(valeur ↓ : T, pos ↑ : entier) → booléen // recherche un élément
fin classe
```

Quelques précisions s'imposent :

- ▷ Comme les tableaux, les listes peuvent contenir des éléments de n'importe quel type tout en restant uniforme au sein d'une même liste (on pourra manipuler une liste d'entiers, une liste de contacts, ... mais pas mélanger). Il serait rédhibitoire de devoir

définir une Liste pour chaque type d'éléments. On utilise dès lors la possibilité en OO d'écrire un code **générique**¹. Le « T » dans la définition de la classe indique le type des éléments qui sera spécifié lors de l'utilisation de la classe. On écrira par exemple « Liste d'entiers » pour utiliser une liste d'entiers.

- ▷ Les méthodes « **get** » et « **set** » permettent de connaître ou modifier un élément de la liste. On considère, au cours de logique, que le premier élément de la liste est en position 1.
- ▷ « **ajouter** » ajoute un élément en fin de liste (elle grandit donc d'une unité)
- ▷ « **insérer** » insère un élément à une position donnée (entre 1 et taille+1). L'élément qui s'y trouvait est décalé d'une position ainsi que tous les éléments suivants.
- ▷ La version de « **supprimer** » avec une position en paramètre supprime un élément d'une position donnée en décalant les éléments suivants. On pourrait imaginer une technique plus rapide consistant à placer le dernier élément à la place de l'élément supprimé mais ce faisant on changerait l'ordre relatif des éléments ce qui va à l'encontre de l'idée intuitive qu'on se fait d'une liste. Cette amélioration pourrait plutôt s'envisager dans une structure de type **ensemble** pour lequel il n'y a pas d'ordre relatif entre les éléments.
- ▷ La version de « **supprimer** » avec une valeur en paramètre enlève un élément de valeur donnée. Elle retourne un booléen indiquant si la suppression a pu se faire ou pas (ce qui sera le cas si la valeur n'est pas présente dans la liste). Si la valeur existe en plusieurs exemplaires, on prendra la convention arbitraire que la méthode n'en supprime que la première occurrence.
- ▷ La méthode « **existe** » permet de savoir si un élément donné existe dans la liste.
 - ▷ si c'est le cas, elle précise aussi sa position dans le paramètre sortant **pos**
 - ▷ si l'élément n'existe pas, ce paramètre est indéterminé
 - ▷ si l'élément est présent en plusieurs exemplaires, la méthode donne la position de la première occurrence.
- ▷ En pratique, il serait intéressant de chercher un élément à partir d'une partie de l'information qu'elle contient mais c'est difficile à exprimer de façon générique c'est-à-dire lorsque le type n'est pas connu à priori.

Exemple : recherche du minimum

Dans le chapitre sur les tableaux, vous avez fait un exercice consistant à afficher tous les indices où se trouve le minimum d'un tableau. Reprenons-le et modifions-le afin qu'il retourne la liste des indices où se trouvent les différentes occurrences du minimum. On pourrait l'écrire ainsi :

1. on parle aussi de « template ».

```

module indicesMinimum(tab : tableau [1 à n] d'entiers) → Liste <entier>
  i, min : entier
  indicesMin : Liste <entier>
  min ← tab[1]
  indicesMin ← nouvelle Liste <entier>()
  indicesMin.ajouter( 1 )
  pour i de 2 à n faire
    selon que
      tab[i] = min:
        indicesMin.ajouter( i )
      tab[i] < min:
        indicesMin.vider()
        indicesMin.ajouter( i )
        min ← tab[i]
      tab[i] > min:
        // rien à faire dans ce cas
    fin selon que
  fin pour
  retourner indicesMin
fin module

```

2.2 Comment implémenter l'état

Cette liste est bien utile mais comment la réaliser en pratique ? Comment représenter une liste variable d'éléments ? Pour l'instant, la seule structure qui peut accueillir plusieurs éléments de même type est le tableau. Nous allons donc prendre comme attribut principal de la liste, un tableau que nous appellerons **éléments**. Comment, dès lors, contourner le problème de la limitation de la taille de ce tableau ?

Repartons donc de la notion de tableau et tentons de comprendre sa limitation. Lors de sa création, un tableau se voit attribuer un espace bien précis et contigu en mémoire. Il se peut très bien que l'espace « juste après » soit occupé par une autre variable ce qui l'empêche de grandir. La parade est claire : si un tableau s'avère trop petit lors de son utilisation, il suffit d'en créer un autre plus grand ailleurs en mémoire et d'y recopier tous les éléments du premier. Évidemment, cette opération est coûteuse en temps et on cherchera à l'effectuer le moins souvent possible.

Quelle taille donner au nouveau tableau ? L'idée qui vient immédiatement est d'augmenter la taille d'une unité afin d'accueillir le nouvel élément mais cette approche implique de fréquents agrandissements. Il est plus efficace d'augmenter la taille proportionnellement, par exemple en la multipliant par un facteur 2.

1	5	7
---	---	---

 \Rightarrow

1	5	7	.	.	.
---	---	---	---	---	---

Taille logique et taille physique. À tout moment, le tableau aura une et une seule taille même si celle-ci pourra changer au cours du temps. Puisqu'on multipliera la taille du tableau par 2 pour des raisons d'efficacité, il y aura toutefois une différence entre la **taille physique** d'un tableau et sa **taille logique**. La taille physique est le nombre de cases réservées pour le tableau alors que la taille logique est le nombre de cases effectivement occupées. Dans ce qui suit, on s'arrangera pour que les cases occupées soient groupées à gauche du tableau (il n'y a pas de trou). Pour l'utilisateur, seule la taille logique a un sens (on lui cache les détails d'implémentation).

Exemple : pour le tableau suivant, la taille logique est de 6 (c'est cette taille qui a du sens pour l'utilisateur de la liste) et la taille physique est de 8.

2	5	4	8	3	12	.	.
---	---	---	---	---	----	---	---

Quand il faut insérer un élément (en position valide) ou en ajouter un en fin de liste, deux cas se présentent :

- ▷ si la taille logique est plus petite que la taille physique, il suffit d'ajouter l'élément dans le tableau et d'adapter la taille logique.
- ▷ si la taille logique est égale à la taille physique, il faut procéder à un agrandissement du tableau.

Les tableaux dynamiques. En *DEV1*, nous n'avons vu que des tableaux statiques, qui sont créés lors de leur déclaration. Ici, nous avons besoin de tableaux dynamiques, créé dans le code (comme le sont les tableaux en Java). Introduisons une notation.

Un tableau dynamique sera déclaré puis créé ainsi

```
tab : tableau de T                                // où T est un type quelconque
// Autres déclarations et instructions
tab ← nouveau tableau [1 à n] de T                // n doit avoir une valeur
```

Implémentation. Présentons les attributs nécessaires et l'algorithme d'agrandissement du tableau.

```
classe Liste <T>
  privé:
    éléments : tableau de T
    tailleLogique : entier
    taillePhysique : entier
  privé:
    méthode agrandir()
      i : entier
      nouveauTab : tableau de T
      taillePhysique ← taillePhysique * 2
      nouveauTab ← nouveau tableau [ 1 à taillePhysique ] de T
      pour i de 1 à tailleLogique faire
        nouveauTab[i] ← éléments[i]
      fin pour
      éléments ← nouveauTab
    fin méthode
fin classe
```

Réduction du tableau. Tout comme on agrandit le tableau si nécessaire, on pourrait le réduire lorsque des suppressions d'éléments le rendent sous-utilisé (par exemple lorsque la taille logique devient inférieure au tiers de la taille physique). Nous aborderons cette problématique dans un des exercices qui suivent.

2.3 Implémentation du comportement

Nous avons à présent toutes les cartes en main pour écrire les méthodes publiques de la classe.

```
constructeur Liste <T>()
  tailleLogique ← 0                                // la liste est vide au départ
  taillePhysique ← 32                             // une bonne valeur pour commencer
  éléments ← nouveau tableau [ 1 à taillePhysique ] de T
fin constructeur
```

```
méthode get(pos : entier) → T
  si pos < 1 OU pos > tailleLogique alors
    erreur "position invalide"
  fin si
  retourner éléments[ pos ]
fin méthode
```

```

méthode set(pos : entier, valeur : T)
  si pos < 1 OU pos > tailleLogique alors
    erreur "position invalide"
  fin si
  éléments[ pos ] ← valeur
fin méthode

```

```

méthode taille() → entier
  retourner tailleLogique // et pas la taille physique !
fin méthode

```

```

méthode ajouter(valeur : T)
  si tailleLogique = taillePhysique alors
    agrandir() // méthode privée détaillée supra
  fin si
  tailleLogique ← tailleLogique + 1
  éléments[ tailleLogique ] ← valeur
fin méthode

```

```

méthode insérer(pos : entier, valeur : T)
  si pos < 1 OU pos > tailleLogique+1 alors
    erreur "position invalide"
  fin si
  si tailleLogique = taillePhysique alors
    agrandir()
  fin si
  décalerDroite( pos ) // voir ci-dessous
  tailleLogique ← tailleLogique + 1
  éléments[ pos ] ← valeur
fin méthode

```

```

méthode supprimer()
  // supprime le dernier élément
  si tailleLogique = 0 alors
    erreur "liste vide"
  fin si
  tailleLogique ← tailleLogique - 1
fin méthode

```

```

méthode supprimerPos(pos : entier)
  si pos < 1 OU pos > tailleLogique alors
    erreur "position invalide"
  fin si
  décalerGauche( pos + 1 ) // voir méthode ci-dessous
  tailleLogique ← tailleLogique - 1
fin méthode

```

```

méthode supprimer(valeur : T)
  estPrésent : booléen
  pos : entier
  estPrésent ← existe(valeur, pos)
  si estPrésent alors
    supprimer( pos )
  fin si
  retourner estPrésent
fin méthode

```

```

méthode vider()
  tailleLogique ← 0 // Les éléments ne sont pas effacés mais sont ignorés
fin méthode

```

```

méthode estVide() → booléen
|   retourner tailleLogique = 0
fin méthode

```

```

méthode existe(valeur↓ : T, pos↑ : entier) → booléen
|   pos ← 1
|   // Rq : le ET ci-dessous est une évaluation court-circuitée (cf. chapitre 3)
|   tant que pos ≤ tailleLogique ET éléments[ pos ] ≠ valeur faire
|       pos ← pos + 1
|   fin tant que
|   retourner pos ≤ tailleLogique
fin méthode

```

```

// Ces méthodes-ci sont privées

méthode décalerDroite(début : entier)
|   // Décale tous les éléments d'une position vers la droite à partir de début
|   i : entier
|   pour i de tailleLogique à début par -1 faire
|       éléments[ i + 1 ] ← éléments[ i ]
|   fin pour
fin méthode

méthode décalerGauche(début : entier)
|   // Décale toutes les éléments d'une position vers la gauche à partir de début ;
|   // ce paramètre vaut toujours au moins 2.
|   i : entier
|   pour i de début à tailleLogique faire
|       éléments[ i - 1 ] ← éléments[ i ]
|   fin pour
fin méthode

```



La recherche se fait sur un élément complet.

Prenons comme exemple une liste de contacts. Lors d'une recherche, on doit fournir **tout** le contact à rechercher. Il s'agit juste de savoir s'il est présent et où. Une autre méthode intéressante serait de retrouver un contact à partir d'une partie de l'information, par exemple son nom. Cette méthode est fort proche de notre méthode de recherche mais il serait très difficile de l'écrire génériquement. On vous demandera d'écrire explicitement une telle méthode de recherche en cas de besoin.

2.4 Et sans tableau dynamique ?

Certains langages (c'est le cas de Cobol) ne permettent pas de créer dynamiquement un nouveau tableau. Il vous faudra travailler avec un tableau classique en le créant suffisamment grand.

Les algorithmes d'ajout/suppression/recherche vus pour la liste peuvent être appliqués tels quels à un tableau statique à une modification près : lors d'un ajout dans un tableau plein, on ne peut pas l'agrandir ; il faut générer une erreur.

2.5 Exercices

1 Liste des premiers entiers

Écrire un module qui reçoit un entier n en paramètre et retourne la liste contenant les entiers de 1 à n dans l'ordre décroissant. On peut supposer que n est positif.

2 Le nettoyage

Écrire un module qui reçoit une liste de chaînes en paramètre et supprime de cette liste tous les éléments de valeur donnée en paramètre. L'algorithme retournera le nombre de suppressions effectuées.

3 Somme d'une liste

Écrire un module qui calcule la somme des éléments d'une liste d'entiers.

4 Les extrêmes

Écrire un module qui supprime le minimum et le maximum des éléments d'une liste d'entiers. On peut supposer que le maximum et le minimum sont uniques.

5 Anniversaires

Écrire un module qui reçoit une liste de Personne (nom + prénom + date de naissance ; cf. exercice dans le chapitre OO) et retourne la liste de ceux qui sont nés durant un mois passé en paramètre (donné sous la forme d'un entier entre 1 et 12).

6 Concaténation de deux listes

Écrire un module qui reçoit 2 listes et ajoute à la suite de la première les éléments de la seconde ; la seconde liste n'est pas modifiée par cette opération.

7 Fusion de deux listes

Soit deux listes **ordonnées** d'entiers (redondances possibles). Écrire un module qui les fusionne. Le résultat est une liste encore ordonnée contenant tous les entiers des deux listes de départ (qu'on laisse inchangées).

Exemple : Si les 2 listes sont (1, 3, 7, 7) et (3, 9), le résultat est (1, 3, 3, 7, 7, 9).

8 Éliminer les doublons d'une liste

Soit une liste **ordonnée** d'entiers avec de possibles redondances. Écrire un module qui enlève les redondances de la liste.

Exemple : Si la liste est (1, 3, 3, 7, 8, 8, 8), le résultat est (1, 3, 7, 8).

- a) Faites l'exercice en créant une **nouvelle liste** (la liste de départ reste inchangée)
- b) Refaites l'exercice en **modifiant** la liste de départ (pas de nouvelle liste)

9 Perfectionnement de la classe Liste

Dans l'implémentation de la liste, nous avons écrit une méthode privée **agrandir** qui remplace le tableau **éléments** par un autre tableau deux fois plus grand. On demande à présent d'implémenter dans la classe une méthode **rétrécir**, qui consistera à diviser la taille physique du tableau par 2 lorsque la taille logique devient inférieure au tiers de la taille physique. Adapter également le code des méthodes qui sont concernées par ce rétrécissement du tableau éléments.

10 Une classe texte

Un texte est composé de mots et de caractères de ponctuation. Ils sont séparés par des espaces (caractères « blanc ») dont nous ne tenons pas compte ici. Dans notre implémentation, nous représenterons les mots par des chaînes et les caractères de ponctuation (':', '?', '!', ' ', ':', ';', etc.) par des chaînes d'un seul caractère. Un texte peut alors être vu comme une Liste <chaînes>. Exemple : le texte «Qu'il est bon d'être à l'ESI!» sera représenté par une liste contenant les 13 éléments suivants :

```
Qu
,
il
est
bon
d
,
être
à
l
,
ESI
!
```

Nous allons définir une classe `Texte` dont le seul attribut privé sera : `listeTxt : Liste <chaînes>`. On demande d'écrire :

1. un constructeur sans paramètre créant un texte vide
2. un constructeur recevant en paramètre un tableau de chaînes (possédant n éléments) et qui initialise le texte avec le contenu du tableau
3. une méthode `taille()` qui retourne le nombre de mots du texte (les caractères de ponctuation ne sont pas comptés par cette méthode ; ainsi, la taille du texte de l'exemple ci-dessus est 9)
4. une méthode `extrait(départ, nombre : entier) → Texte` qui retourne la portion de texte débutant à l'indice `départ` de la liste et possédant le nombre d'éléments spécifié par le paramètre `nombre` (mots et caractères de ponctuation confondus). Par exemple, `extrait(5, 4)` appliqué au texte ci-dessus renverrait le texte «bon d'être»
5. une méthode `identique(autreTexte : Texte) → booléen` qui indique si 2 textes sont identiques au caractère de ponctuation près
6. une méthode `quasidentique(autreTexte : Texte) → booléen` qui indique si les mots des 2 textes sont les mêmes, des différences pouvant être admises au niveau de la ponctuation. Par exemple, les textes :
«Il m'a dit, en me regardant dans les yeux, que j'étais stupide.»
et
«Il m'a dit en me regardant dans les yeux que j'étais... « stupide » !»
sont quasi identiques, mais pas identiques.

Détaillez le code de cette classe. Vous pouvez utiliser (sans le détailler) le module `estPonctuation(ch : chaîne) → booléen` qui indique si une chaîne est un caractère de ponctuation.

11 La liste ordonnée

Une recherche dans une liste implique un parcours complet de la liste en cas de recherche infructueuse. La recherche pourrait être plus rapide si la liste était ordonnée (en utilisant la recherche dichotomique). La contrainte principale est qu'il faudra maintenir le caractère ordonné de la liste (notamment en cas d'ajout). Écrivez les modules suivants, de façon à ce que la liste reste ordonnée.

```

module ajouterOrdonné(liste : Liste de T, valeur : T)
module enleverOrdonné(liste : Liste de T, valeur : T) → booléen
// retourne faux si valeur pas présente.
// Si la valeur est présente en plusieurs exemplaire, en enlève une.
module existeOrdonné(liste↓ : Liste de T, valeur↓ : T, pos↑ : entier) → booléen
// si la valeur n'est pas trouvée, pos donne la position où elle aurait dû être.

```

12 Trier des mots

Écrivez un algorithme qui lit une série de mots (se terminant par une chaîne vide) sans aucun ordre et les affiche dans l'ordre alphabétique. Vous pouvez utiliser les modules écrits lors de l'exercice précédent.

13 Éviter les doublons

Modifiez l'exemple ci-dessus pour que deux mots identiques ne soient introduits qu'une seule fois dans la liste.

14 L'ensemble

La notion d'ensemble fini est une notion qui vous est déjà familière pour l'avoir rencontrée dans plusieurs cours. Nous rappelons certaines de ses propriétés et opérations.

Étant donnés deux ensembles finis **S** et **T** ainsi qu'un élément **x** :

- ▷ $x \in S$ signifie que l'élément **x** est un élément de l'ensemble **S**.
- ▷ L'ensemble vide, noté \emptyset est l'ensemble qui n'a pas d'élément ($x \in \emptyset$ est faux quel que soit **x**).
- ▷ L'ordre des éléments dans un ensemble n'a aucune signification, l'ensemble $\{1,2\}$ est identique à $\{2,1\}$.
- ▷ Un élément **x** ne peut pas être plus d'une fois élément d'un même ensemble (pas de répétition).
- ▷ L'union $S \cup T$ est l'ensemble contenant les éléments qui sont dans **S** ou (non exclusif) dans **T**.
- ▷ L'intersection $S \cap T$ est l'ensemble des éléments qui sont à la fois dans **S** et dans **T**.
- ▷ La différence $S \setminus T$ est l'ensemble des éléments qui sont dans **S** mais pas dans **T**.

Créez la classe Ensemble décrite ci-dessous.

```

classe Ensemble <T>                                // T est le type des éléments de l'ensemble
public:
  constructeur Ensemble <T>()                        // construit un ensemble vide
  méthode ajouter(elt : T)                            // ajoute l'élément à l'ensemble
  méthode enlever(elt : T)                            // enlève un élément de l'ensemble
  méthode contient(elt : T) → booléen                 // dit si l'élément est présent
  méthode estVide() → booléen                         // dit si l'ensemble est vide
  méthode taille() → entier                           // donne la taille de l'ensemble
  méthode union(autreEnsemble : Ensemble <T>) → Ensemble <T>
  méthode intersection(autreEnsemble : Ensemble <T>) → Ensemble <T>
  méthode moins(autreEnsemble : Ensemble <T>) → Ensemble <T>
  méthode listeÉléments() → Liste <T>                // conversion en liste
fin classe

```

Quelques remarques :

- ▷ La méthode d'ajout (resp. de suppression) n'a pas d'effet si l'élément est déjà (resp. n'est pas) dans l'ensemble.
- ▷ Les méthodes `union()`, `intersection()` et `moins()` retournent un troisième ensemble, résultat des 2 premiers sans toucher à ces 2 ensembles. On aurait pu envisager des méthodes modifiant l'ensemble sur lequel on les appelle.
- ▷ La méthode `listeÉlément()` est nécessaire si on veut parcourir les éléments de l'ensemble (par exemple pour les afficher).

15 Autres opérations ensemblistes

Nous avons défini des opérations ensemblistes ne touchant pas aux ensembles de départ. Que deviennent-elles si on considère qu'elles **modifient** l'ensemble sur lequel elles sont appliquées ?

16 Rendez-vous

Soit la structure « `RendezVous` » composée d'une date et d'un motif de rencontre. Écrire un module qui reçoit une liste de rendez-vous et la met à jour en supprimant tous ceux qui sont désormais passés.

Rappel : la date du jour s'obtient par le constructeur de `Date` sans paramètre.

Chapitre 3

Les tableaux à 2 dimensions

3.1 Définition



La **dimension** d'un tableau est le nombre d'indices qu'on utilise pour faire référence à un de ses éléments. Attention de ne pas confondre avec la taille !

Dans ce qui précède, nous avons introduit les tableaux à une dimension. Un seul indice suffisait à localiser un de ses éléments. De nombreuses situations nécessitent cependant l'usage de tableaux à deux dimensions. Ils vous sont déjà familiers par leur présence dans beaucoup de situations courantes : calendrier, grille horaire, grille de mots croisés, sudoku, jeux se déroulant sur un quadrillage (damier, échiquier, scrabble ...).

3.2 Déclaration



Pour déclarer un tableau statique à 2 dimensions, on écrira :

```
nomTableau : tableau [ligMin à ligMax, colMin à colMax] de TypeElément
```

Pour un tableau dynamique, on procédera en deux étapes comme expliqué pour les tableaux à une dimension.

```
nomTableau : tableau de TypeElément  
// Le code peut déterminer ici les bornes  
nomTableau ← nouveau tableau [ligneMin à ligneMax, colMin à colMax] de TypeElément
```

où ligneMin, ligneMax, colMin et colMax sont des expressions entières quelconques.

On ne se permettra pas en logique de combiner les deux types de tableaux, à savoir utiliser la notation « statique » pour certaines dimensions et « dynamique » pour les autres.

Notez qu'un tableau à deux dimensions peut aussi être vu comme un tableau à une dimension dont chacun des éléments est lui-même un tableau à une dimension.

Exemple : Soit le tableau déclaré ainsi :

```
ntabLettres : tableau[1 à 4, 1 à 5] de caractères
```

On peut le visualiser à l'aide d'une grille à 4 lignes et 5 colonnes.

	1	2	3	4	5
1	d	h	v	q	z
2	j	g	k	o	u
3	i	f	y	r	t
4	n	d	e	a	s

Ainsi, la valeur de `tabLettres[3,4]` est le caractère 'r'.

La vision « tableau de tableau » (ou décomposition en niveaux) donnerait :

1	2	3	4
1 2 3 4 5 d h v q z	1 2 3 4 5 j g k o u	1 2 3 4 5 i f y r t	1 2 3 4 5 n d e a s

Dans cette représentation, le tableau `tabLettres` est d'abord décomposé à un premier niveau en quatre éléments auxquels on accède par le premier indice. Ensuite, chaque élément de premier niveau est décomposé en cinq éléments de deuxième niveau accessibles par le deuxième indice.

Exemple : reprenons l'exemple du stock de 10 produits qui a servi d'introduction au chapitre sur les tableaux mais, cette fois, pour chaque jour de la semaine.

	article1	article2	article3	...	article8	article9	article10
lundi	cpt[1,1]	cpt[1,2]	cpt[1,3]	...	cpt[1,8]	cpt[1,9]	cpt[1,10]
mardi	cpt[2,1]	cpt[2,2]	cpt[2,3]	...	cpt[2,8]	cpt[2,9]	cpt[2,10]
mercredi	cpt[3,1]	cpt[3,2]	cpt[3,3]	...	cpt[3,8]	cpt[3,9]	cpt[3,10]
jeudi	cpt[4,1]	cpt[4,2]	cpt[4,3]	...	cpt[4,8]	cpt[4,9]	cpt[4,10]
vendredi	cpt[5,1]	cpt[5,2]	cpt[5,3]	...	cpt[5,8]	cpt[5,9]	cpt[5,10]
samedi	cpt[6,1]	cpt[6,2]	cpt[6,3]	...	cpt[6,8]	cpt[6,9]	cpt[6,10]
dimanche	cpt[7,1]	cpt[7,2]	cpt[7,3]	...	cpt[7,8]	cpt[7,9]	cpt[7,10]

```
// Calcule et affiche la quantité vendue de 10 produits
// pour chaque jour de la semaine (de 1 : lundi à 7 : dimanche).
module statistiquesVentesSemaine()

    cpt : tableau [1 à 7, 1 à 10] d'entiers
    produit, jour : entiers

    initialiser(cpt)

    // Pour chaque jour de la semaine
    pour jour de 1 à 7 faire
        traiterStock1Jour(cpt, jour)
        pour produit de 1 à 10 faire
            afficher "quantité vendue de produit ", produit, " ce jour ", jour, " : ", cpt[jour][i]
        fin pour
    fin pour
fin module
```

```
// Ce module initialise le tableau d'entiers à 0
module initialiser(entiers↓↑ : tableau [1 à 7, 1 à 10] d'entiers)
    i, j : entiers
    pour i de 1 à 7 faire
        pour j de 1 à 10 faire
            cpt[i,j] ← 0
        fin pour
    fin pour
fin module
```

```
// Ce module effectue le traitement du stock pour une journée.
module traiterStock1Jour(cpt ↓↑ : tableau [1 à 7, 1 à 10] d'entiers, jour : entier)
    numéroProduit, quantité : entiers
    afficher "Introduisez le numéro du produit :"
    lire numéroProduit

    tant que numéroProduit > 0 faire
        afficher "Introduisez la quantité vendue :"
        lire quantité

        cpt[jour,numéroProduit] ← cpt[jour,numéroProduit] + quantité

        afficher "Introduisez le numéro du produit :"
        lire numéroProduit
    fin tant que
fin module
```

Pour plus d'exemples, allez faire un tour à la section 3.4.

3.3 La troisième dimension (et au-delà)

Certaines situations complexes nécessitent l'usage de tableaux à 3 voire plus de dimensions.



Pour déclarer un tableau statique à k dimensions, on écrira :

```
nomTableau : tableau [ bMin_1 à bMax_1, ..., bMin_k à bMax_k ] de TypeElément
```

où chaque paire de bornes $bMin_i$ et $bMax_i$ limite l'indice correspondant à la $i^{ème}$ dimension du tableau.

3.4 Parcours d'un tableau à deux dimensions

Comme nous l'avons fait pour les tableaux à une dimension, envisageons le parcours des tableaux à deux dimensions (n lignes et m colonnes).

Déclaration d'un tableau statique :

```
tab : tableau [1 à n, 1 à m] de T
```

Déclaration d'un tableau dynamique :

```
tab : tableau de T
tab ← nouveau tableau [1 à n, 1 à m] de T
```

Commençons par des cas plus simples où on ne parcourt qu'une seule des dimensions puis attaquons le cas général.

3.4.1 Parcours d'une dimension

On peut vouloir ne parcourir qu'une seule ligne du tableau. Si on parcourt la ligne l , on visite les cases $(l, 1)$, $(l, 2)$, \dots , (l, m) . L'indice de ligne est constant et c'est l'indice de colonne qui varie.

Ce qui donne l'algorithme :

```
// Parcours de la ligne  $l$  d'un tableau à deux dimensions
pour  $c$  de 1 à  $m$  faire
|   traiter  $\text{tab}[l,c]$ 
fin pour
```

Retenons : pour parcourir une ligne, on utilise une boucle sur les colonnes.

Symétriquement, on pourrait considérer le parcours de la colonne c comme avec l'algorithme suivant.

```
// Parcours de la colonne  $c$  d'un tableau à deux dimensions
pour  $l$  de 1 à  $n$  faire
|   traiter  $\text{tab}[l,c]$ 
fin pour
```

Si le tableau est carré ($n = m$) on peut aussi envisager le parcours des deux diagonales.

Pour la colonne descendante, les éléments à visiter sont $(1,1)$, $(2,2)$, \dots , (n,n) .

Une seule boucle suffit comme le montre l'algorithme suivant.

```
// Parcours de la diagonale descendante d'un tableau carré
pour  $i$  de 1 à  $n$  faire
|   traiter  $\text{tab}[i,i]$ 
fin pour
```

Pour la colonne montante, on peut envisager deux solutions, avec deux indices ou un seul en se basant sur le fait que $i + j = n + 1 \Rightarrow j = n + 1 - i$.

```
// Parcours de la diagonale montante d'un tableau carré - 2 indices
 $j \leftarrow n$ 
pour  $i$  de 1 à  $n$  faire
|   traiter  $\text{tab}[i,j]$ 
|    $j \leftarrow j - 1$ 
fin pour
```

```
// Parcours de la diagonale montante d'un tableau carré - 1 indice
pour  $i$  de 1 à  $n$  faire
|   traiter  $\text{tab}[i, n + 1 - i]$ 
fin pour
```

3.4.2 Parcours des deux dimensions

Parcours par lignes et par colonnes

Les deux parcours les plus courants sont les parcours ligne par ligne et colonne par colonne. Les tableaux suivants montrent dans quel ordre chaque case est visitée dans ces deux parcours.

Parcours ligne par ligne

1	2	3	4	5
6	7	8	9	10
11	12	13	14	15

Parcours colonne par colonne

1	4	7	10	13
2	5	8	11	14
3	6	9	12	15

Le plus simple est d'utiliser deux boucles imbriquées

```
// Parcours d'un tableau à 2 dimensions, ligne par ligne
pour lg de 1 à n faire
  pour col de 1 à m faire
    traiter tab[lg,col]
  fin pour
fin pour
```

```
// Parcours d'un tableau à 2 dimensions, colonne par colonne
pour col de 1 à m faire
  pour lg de 1 à n faire
    traiter tab[lg,col]
  fin pour
fin pour
```

Mais on peut obtenir le même résultat avec une seule boucle si l'indice sert juste à compter le nombre de passages et que les indices de lignes et de colonnes sont gérés manuellement.

L'algorithme suivant montre ce que ça donne pour un parcours ligne par ligne. La solution pour un parcours colonne par colonne est similaire et laissée en exercice.

```
// Parcours d'un tableau à 2 dimensions via une seule boucle
lg ← 1
col ← 1
pour i de 1 à n*m faire
  traiter tab[lg,col]
  col ← col + 1
  si col > m alors                                // Passer à la case suivante
    col ← 1                                           // On déborde sur la droite, passer à la ligne suivante
    lg ← lg + 1
  fin si
fin pour
```

L'avantage de cette solution apparaîtra quand on verra des situations plus difficiles.

Interrompre le parcours

Comme avec les tableaux à une dimension, envisageons l'arrêt prématuré lors de la rencontre d'une certaine condition. Et, comme avec les tableaux à une dimension, transformons d'abord nos **pour** en **tant que**.

Par exemple, montrons les deux parcours ligne par ligne, avec une et deux boucle(s).

```
// Parcours d'un tableau à 2 dimensions, ligne par ligne, via un tant que
lg ← 1
tant que lg ≤ n faire
  col ← 1
  tant que col ≤ m faire
    traiter tab[lg, col]
    col ← col + 1
  fin tant que
  lg ← lg + 1
fin tant que
```

```

// Parcours d'un tableau à 2 dimensions via une seule boucle et un tant que
lg ← 1
col ← 1
i ← 1
tant que i ≤ n*m faire                                // ou "lg ≤ n"
    traiter tab[lg,col]
    col ← col + 1
    si col > m alors                                    // Passer à la case suivante
        col ← 1                                          // On déborde sur la droite, passer à la ligne suivante
        lg ← lg + 1
    fin si
    i ← i + 1
fin tant que

```

On peut à présent introduire le test comme on l'a fait dans les algorithmes de parcours des tableaux à une dimension.

Illustrons-le au travers de deux exemples. Le premier introduit un test en utilisant un booléen alors que le second introduit un test sans utiliser de booléen.

```

// Parcours avec test d'arrêt - deux boucles et un booléen
trouvé ← faux
lg ← 1
tant que lg ≤ n ET NON trouvé faire
    col ← 1
    tant que col ≤ m ET NON trouvé faire
        si tab[lg, col] impose l'arrêt du parcours alors
            trouvé ← vrai
        sinon
            col ← col + 1                                // Ne pas modifier les indices si arrêt demandé
        fin si
    fin tant que
    si NON trouvé alors                                  // Ne pas modifier les indices si arrêt demandé
        lg ← lg + 1
    fin si
fin tant que

```

```

// Parcours avec test d'arrêt - une boucle et pas de booléen
lg ← 1
col ← 1
i ← 1
tant que i ≤ n*m ET tab[lg, col] n'impose pas l'arrêt faire
    col ← col + 1
    si col > m alors                                    // Passer à la case suivante
        col ← 1                                          // On déborde sur la droite, passer à la ligne suivante
        lg ← lg + 1
    fin si
    i ← i + 1
fin tant que
// Arrêt prématuré si i ≤ n*m.

```

Parcours plus compliqué - le serpent

Envisageons un parcours plus difficile illustré par le tableau suivant.

1	2	3	4	5
10	9	8	7	6
11	12	13	14	15

Le plus simple est d'adapter l'algorithme de parcours avec une seule boucle en introduisant un sens de déplacement, ce qui donne l'algorithme :

```
// Parcours du serpent dans un tableau à deux dimensions
lg ← 1
col ← 1
depl ← 1                                // 1 pour avancer, -1 pour reculer
pour i de 1 à n*m faire
    traiter tab[lg, col]
    si 1 ≤ col + depl ET col + depl ≤ m alors
        col ← col + depl                // On se déplace dans la ligne
    sinon
        lg ← lg + 1                    // On passe à la ligne suivante
        depl ← -depl                  // et on change de sens
    fin si
fin pour
```

3.5 Exercices

1 Affichage

Écrire un module qui affiche tous les éléments d'un tableau à n lignes et m colonnes

- a) ligne par ligne ;
- b) colonne par colonne.

2 Les nuls



Écrire un module qui reçoit un tableau ($n \times m$) d'entiers et qui affiche la proportion d'éléments nuls dans ce tableau.

3 Le contour du tableau



On donne un tableau d'entiers **tabEnt** à n lignes et m colonnes. Écrire un module retournant la somme de tous les éléments *impairs* situés sur le bord du tableau.

Exemple : pour le tableau suivant, le module doit renvoyer 32

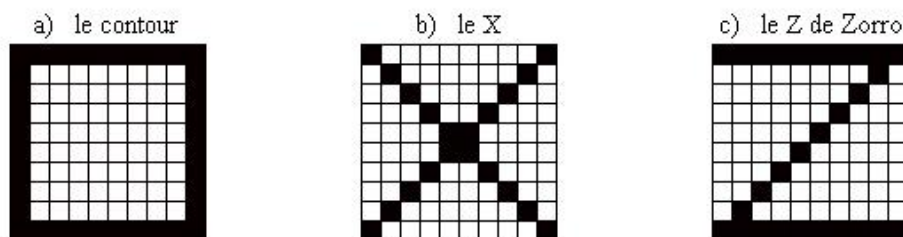
3	4	6	11
2	21	7	9
1	5	12	3

Et pour le suivant, le module doit renvoyer 6

4	1	2	8	5
---	---	---	---	---

4 À vos pinceaux !

On possède un tableau à n lignes et n colonnes dont les éléments de type Couleur valent NOIR ou BLANC. On suppose que le tableau est initialisé à 'BLANC' au départ. Écrire un module qui 'noircit' les cases de ce tableau comme le suggèrent les dessins suivants (les exemples sont donnés pour un tableau 10 x 10 mais les algorithmes doivent fonctionner quelle que soit la taille du tableau).



5 Le tableau de cotes

Soit un tableau à n lignes et m colonnes d'entiers où une ligne représente les notes sur 20 d'un étudiant et les colonnes toutes les notes d'un cours.

Écrire un algorithme recevant ce tableau en paramètre et affichant le pourcentage d'étudiants ayant obtenu une moyenne supérieure à 50%.

6 Tous positifs



Écrire un module qui reçoit un tableau ($n \times m$) d'entiers et qui vérifie si tous les nombres qu'il contient sont strictement positifs. Bien sûr, on veillera à éviter tout travail inutile ; la rencontre d'un nombre négatif doit arrêter le module.

7 Le carré magique



Un carré magique est un tableau d'entiers carré (c'est-à-dire possédant autant de lignes que de colonnes) ayant la propriété suivante : si on additionne les éléments d'une quelconque de ses lignes, de ses colonnes ou de ses deux diagonales, on obtient à chaque fois le même résultat.

Écrire un module recevant en paramètres le tableau $[1 \text{ à } n, 1 \text{ à } n]$ d'entiers Carré et renvoyant une valeur booléenne indiquant si Carré est un carré magique ou non.

8 Le triangle de Pascal

Le triangle de Pascal est construit de la façon suivante :

- ▷ la ligne initiale contient un seul élément de valeur 1 ;
- ▷ chaque ligne possède un élément de plus que la précédente ;
- ▷ chaque ligne commence et se termine par 1 ;
- ▷ pour calculer un nombre d'une autre case du tableau, on additionne le nombre situé dans la case située juste au-dessus avec celui dans la case à la gauche de la précédente.

Écrire un module qui reçoit en paramètre un entier n , et qui renvoie un tableau contenant les $n + 1$ premières lignes du triangle de Pascal (indexées de 0 à n).

N.B. : le « triangle » sera bien entendu renvoyé dans un tableau carré. Quid des cases non occupées ?

Par exemple, pour n qui vaut 5, on aura le tableau suivant :

1					
1	1				
1	2	1			
1	3	3	1		
1	4	6	4	1	
1	5	10	10	5	1

9 Le calendrier du mois

Écrire un module qui reçoit en paramètres le numéro du premier jour du mois (c-à-d 1 si le mois commence un lundi, 2 si le mois commence un mardi, etc.) ainsi que le nombre de jours dans le mois. Au départ de ces données, le module remplira avec les dates des jours du mois un tableau « calendrier » à deux dimensions, dont les colonnes représentent les jours (la première colonne correspondant au lundi) et les lignes les semaines. Par exemple, si le mois contient 30 jours et le premier jour est un mercredi, le contenu du tableau sera :

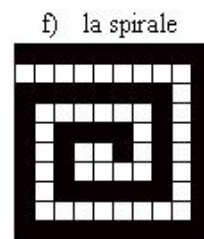
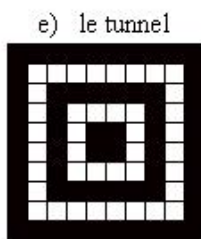
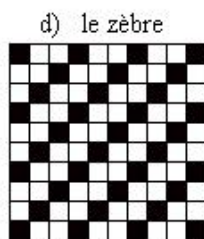
L	M	M	J	V	S	D
		1	2	3	4	5
6	7	8	9	10	11	12
13	14	15	16	17	18	19
20	21	22	23	24	25	26
27	28	29	30			

Réflexions :

- ▷ Combien de lignes au maximum doit avoir ce tableau ?
- ▷ Quid des cases non occupées ?

10 À vos pinceaux (la suite) !

Pour poursuivre l'exercice du pinceau, voici quelques cas plus coriaces.

**11 Exercices sur la complexité**

Quelle est la complexité

- a) d'un algorithme de parcours d'un tableau $n \times n$?
- b) d'un algorithme qui remet à 0 toutes les occurrences du maximum d'un tableau $n \times n$?
- c) de l'algorithme que vous avez écrit pour résoudre les exercices du pinceau ?

12 Lignes et colonnes

Écrire un module qui reçoit un tableau d'entiers à 2 dimensions en paramètre et qui retourne un booléen indiquant si ce tableau possède 2 lignes ou 2 colonnes identiques.

Dans l'affirmative, ce module renverra également en paramètres les informations suivantes :

- ▷ les indices des lignes ou colonnes identiques
- ▷ un caractère valant 'L' ou 'C' selon qu'il s'agit de lignes ou de colonnes

Dans la négative, les valeurs de ces paramètres seront indéterminées ou quelconques, elles ne seront de toute façon pas utilisées par le module appelant.

Chapitre 4

Représentation des données

Nous voici arrivés au terme du cours de logique de 1^{ère} année. Ce chapitre apporte une synthèse des différentes notions vues tout au long du cours, et propose quelques pistes de réflexion quant au choix d'une bonne représentation des données qui se pose lors de la résolution de problèmes de programmation avancés.

Les exercices de ce chapitre sont essentiellement des questions d'anciens examens ; comme ces exercices ne sont pas directement liés à la matière d'un chapitre précis, leur difficulté tient en partie dans le bon choix d'une représentation des données et de la démarche algorithmique la plus adéquate à mettre en œuvre pour agir sur ces données en vue d'obtenir le résultat escompté. Noter que l'efficacité d'un algorithme est lié étroitement au choix de la représentation.

4.1 Se poser les bonnes questions

Revenons à la case départ : nous avons commencé ce cours en situant les notions de **problème** et de **résolution**. Nous avons vu qu'un problème bien spécifié s'inscrit dans le schéma :

étant donné [les données] on demande [l'objectif]

Une fois le problème correctement posé, on peut partir à la recherche d'une **méthode de résolution**, c'est-à-dire d'un algorithme en ce qui concerne les problèmes à résoudre par les moyens informatiques.

Tout au long de l'année, nous avons vu divers modèles et techniques algorithmiques adaptées à des structures particulières (les nombres, les chaînes, les tableaux, les variables structurées, les objets, les listes, les fichiers...). La plupart des exercices portaient directement sur ces structures (par ex. calculer la somme des nombres d'un tableau, fusionner deux fichiers en un seul, extraire une sous-liste à partir d'une liste donnée). Ces exercices d'entraînement et de formation quelque peu théoriques constituent en fait des démarches algorithmiques de base qui trouvent toutes une place dans des problèmes plus complexes.

Mais la plupart des problèmes issus des situations de la vie courante auxquels se confronte le programmeur s'expriment généralement de manière plus floue : par ex. dresser la comptabilité des dépenses mensuelle d'une firme, faire un tableau récapitulatif du résultat des élections par cantons électoraux, faire une version informatique d'un jeu télévisé... Les exemples sont infinis !

C'est dans le cadre de ce genre de problème plus complexe que se pose le problème de la **représentation de données**. Une fois le problème bien spécifié (par les données et l'objectif) apparaissent naturellement les questions suivantes : quelles données du problème sont réellement utiles à sa résolution ? (Il est fréquent que l'énoncé d'un problème contienne des données superflues ou inutiles). Y a-t-il des données plus importantes que d'autres ? (données principales ou secondaire). Les données doivent-elles être consultées plusieurs fois ? Quelles données faut-il conserver en mémoire ? Sous quelle forme ? Faut-il utiliser un tableau ? Une liste ? Faut-il créer une nouvelle classe ? Les données doivent-elles être classées suivant un critère précis ? Ou la présentation brute des données suffit-elle pour solutionner le problème posé ?

Les réponses ne sont pas directes, et les différents outils qui sont à notre disposition peuvent être ou ne pas être utilisés. Il n'y a pas de règles précises pour répondre à ces questions, c'est le flair et le savoir-faire développés patiemment par le programmeur au fil de ses expériences et de son apprentissage qui le guideront vers la solution la plus efficace. Parfois plusieurs solutions peuvent fonctionner sans pouvoir départager la meilleure d'entre-elles.

Ce type de questionnement est peut-être l'aspect le plus délicat et le plus difficile de l'activité de programmation, car d'une réponse appropriée dépendra toute l'efficacité du code développé. Un mauvais choix de représentation des données peut mener à un code lourd et maladroit. Nous donnons dans ce qui suit quelques indices et pistes de réflexion, qui seront consolidées par l'expérience acquise lors des laboratoires de langages informatiques ainsi que par les techniques de modélisation vues au cours d'analyse.

4.2 Les structures de données

Rappelons brièvement les différentes structures étudiées dans ce cours :

- ▷ les **données « simples »** (variables isolées : entiers, réels, chaînes, caractères, booléens)
- ▷ les **variables structurées**, qui regroupent en une seule entité une collection de variables simples
- ▷ le **tableau**, qui contient un nombre déterminé de variables de même types, accessibles via un indice ou plusieurs pour les tableaux multidimensionnels
- ▷ les **objets**, qui combinent en un tout une série d'attributs et des méthodes agissant sur ces attributs
- ▷ la **liste**, qui peut contenir un nombre indéfini d'éléments de même type
- ▷ le **fichier séquentiel**, qui est un support physique permettant le stockage « à long terme » de données

D'autres structures particulières s'ajouteront dans le cours de 2^{ème} année : les listes chaînées, les piles, les files, les arbres et les graphes.

Chacune de ces structures possède ses spécificités propres quant à la façon d'accéder aux valeurs, de les parcourir, de les modifier, d'ajouter ou de supprimer des éléments à la collection.

4.3 Quelques conseils pour terminer

Nous vous conseillons de relire le paragraphe 5.7 de ce cours : « *qu'est-ce qu'un algorithme de qualité ?* ». Après une année d'apprentissage, vous comprendrez certainement sous un nouvel éclairage les termes de validité, d'extensibilité, de réutilisabilité, de lisibilité et d'efficacité.

Outre ces grands principes de base, ajoutons ici quelques conseils en vrac qui pourraient vous être utiles :

- ▷ **parcours des données** : en général on évite de parcourir plusieurs fois le contenu d'un ensemble de données (surtout s'il s'agit d'un fichier) sauf s'il n'y a pas d'autre solution.
- ▷ **duplication des données** : on évite également de créer un duplicata sous quelque forme que ce soit d'une grande structure de données. Par exemple, s'il faut trier les données d'un fichier, il est évident qu'il faut stocker l'entièreté des données en mémoire pour pouvoir effectuer les comparaisons ; par contre, c'est inutile si le problème est d'extraire le maximum de ces données ou de les compter
- ▷ **les booléens** : rappelons l'utilité des variables booléennes ! L'expérience montre que les étudiants négligent souvent leur utilisation. Elles permettent de décrire de façon élégante l'état de différentes situations, d'exprimer de façon concise des conditions. . .
- ▷ **choix des boucles** : relisez attentivement le paragraphe 7.2 sur le choix des boucles. Dans un processus itératif, il est impératif de le quitter dès qu'une réponse est connue, plutôt que de parcourir inutilement jusqu'au bout un ensemble de données. Le bon suivi de ce principe intervient de façon primordiale dans l'efficacité d'un algorithme !

4.4 Exercices

1 Un jeu de poursuite

Deux joueurs A et B se poursuivent sur un circuit de 50 cases. Chaque case contient une valeur vrai ou faux indiquant si le joueur pourra rejouer. Au départ, A se trouve sur la case 1 et B est placé sur la case 26. C'est A qui commence. Chaque joueur joue à son tour en lançant un dé dont la valeur donne le nombre de cases duquel il doit avancer sur le jeu. Si la case sur laquelle tombe le joueur contient la valeur vrai il avance encore une fois du même nombre de cases (et de même s'il tombe encore sur vrai). Lorsqu'un joueur arrive sur la case 50 et qu'il doit encore avancer, il continue son parcours à partir de la case 1. Le jeu se termine lorsqu'un joueur rattrape ou dépasse l'autre.

Écrire un algorithme de simulation de ce jeu qui se terminera par l'affichage du vainqueur ainsi que le nombre de tours complets parcourus par ce vainqueur. Le lancement du dé sera simulé par l'appel du module sans argument `lancerDé()` qui retourne une valeur aléatoire entre 1 et 6.

Aide : Définissez la classe `JeuPoursuite`

Elle permet de représenter

- ▷ le circuit des 50 cases
- ▷ la position des 2 joueurs
- ▷ le nombre de tours effectués par chacun des joueurs
- ▷ qui est le joueur courant

Plusieurs possibilités existent ; faites votre choix !

- ▷ Le constructeur reçoit la configuration du circuit (pour savoir si les cases contiennent vrai ou faux)
- ▷ La méthode `initialiser()` initialise le jeu (placement des joueurs, ...).
- ▷ La méthode `jouer()` lance le jeu jusqu'à son terme et donne le vainqueur et le nombre de tours effectués.
- ▷ Vous êtes également fortement invités à définir d'autres méthodes en privé pour modulariser au mieux votre code. Par exemple, on pourrait définir

- ▷ la méthode « `jouerCoup` » qui joue pour un joueur et indique s'il a rattrapé l'autre joueur (sans répétition si on arrive sur une case `vrai`)
- ▷ la même méthode « `jouerTour` » effectue la même tâche mais avec répétition si on arrive sur une case `vrai`. On fera évidemment appel à la méthode ci-dessus.
- ▷ la méthode « `joueurSuivant` » qui permet de passer au joueur suivant.

Avec ces 3 méthodes, la méthode publique « `jouer` » devient triviale.

2 La course à la case 64

Une piste de 65 cases (numérotées de 0 à 64) doit être parcourue le plus rapidement possible par quatre joueurs. Un tableau `joueurs` de quatre chaînes contient les noms et prénoms des joueurs. Au départ, tous les joueurs se trouvent sur la case de départ (la case numéro 0). Les joueurs jouent à tour de rôle, dans l'ordre où ils apparaissent dans le tableau `Joueur`. Le joueur qui gagne est celui qui arrive le premier sur la case 64.

La longueur des déplacements est déterminée à l'aide d'un dé à six faces, un joueur pouvant avancer d'autant de cases que le point du dé. Si la case sur laquelle s'arrête un joueur est déjà occupée par un autre, ce dernier est renvoyé à la case départ. D'autre part, chaque fois qu'un joueur obtient la face 6, il a le droit de rejouer avant le tour du joueur suivant.

Écrire un algorithme de simulation de ce jeu qui fournit le nom du vainqueur. Comme dans l'exercice précédent, le lancement du dé est simulé par le module `lancerDé()` qui retourne une valeur aléatoire entre 1 et 6.

Imaginez la classe `Course64` qui va permettre de résoudre ce problème. Comment faire pour pouvoir accepter un nombre quelconque de joueurs ?

3 Mots croisés

Un tableau grille à 10 lignes et 10 colonnes contient les données relatives à un jeu de mots croisés simulé sur ordinateur. Chaque élément de ce tableau est une structure `Case`, contenant les deux champs :

- ▷ `noir` : variable booléenne affectée à `vrai` si la case correspondante de la grille est une case noire ;
- ▷ `lettre` : contient soit le caractère inscrit par le joueur dans une case, soit le caractère « espace » (' ') si la case est encore blanche ; lorsque `noir` est vrai, le contenu de `lettre` est indéterminé et ne peut donc être utilisé.

Écrire une classe `Grille` offrant les méthodes suivantes :

- ▷ placer une lettre à un endroit de la grille (une case non noire bien sûr)
- ▷ donner le nombre de cases noires sur la grille
- ▷ donner le nombre total de mots de la grille (donc y compris ceux que le joueur n'a pas encore complétés). Attention, les mots d'une seule lettre ne sont pas pris en compte.
- ▷ donner le nombre de mots déjà complétés par le joueur

Exemple : dans la grille ci-dessous, le nombre de cases noires est 14, le nombre total de mots de la grille est 37 (19 horizontaux et 18 verticaux) et le nombre de mots déjà complété par le joueur est 6.

		A							
		L							
L	O	G	I	Q	U	E			
		O							
		R							
E	S	I		O		H			
		T	A	B	L	E	A	U	
		H		J		B			
		M		E					
		E		T					

4 Mastermind

Dans le jeu du Mastermind, un joueur A doit trouver une combinaison de k pions de couleurs, choisie et tenue secrète par un autre joueur B. Cette combinaison peut contenir éventuellement des pions de même couleur. À chaque proposition du joueur A, le joueur B indique le nombre de pions de la proposition qui sont corrects et bien placés et le nombre de pions corrects mais mal placés.

Supposons une énumération `Couleur` avec toutes les couleurs possibles de pion.

- Écrivez une classe « `Combinaison` » pour représenter une combinaison de k pions. Elle possède une méthode pour générer une combinaison aléatoire (que vous ne devez pas écrire) et une méthode pour comparer une combinaison à la combinaison secrète (que vous devez écrire)
- Écrivez ensuite une classe « `MasterMind` » qui représente le jeu et permet d'y jouer. La taille de la combinaison et le nombre d'essais permis seront des paramètres du constructeur.

5 Le Jeu du Millionnaire

Un questionnaire de quinze questions à choix multiples de difficulté croissante est soumis à un candidat. Quatre possibilités de réponses (dont une seule est correcte) sont proposées à chaque fois. Au plus le candidat avance dans les bonnes réponses, au plus son gain est grand. S'il répond correctement aux quinze questions, il empoche la somme rondelette de 500.000 €.

Par contre, si le candidat donne une mauvaise réponse, il risque de perdre une partie du gain déjà acquis. Cependant, certains montants intermédiaires constituent des paliers, c'est-à-dire une somme acquise que le candidat est sûr d'empocher, quoiqu'il arrive dans la suite du jeu.

À chaque question, le candidat a donc trois possibilités :

- ▷ il donne la réponse correcte : dans ce cas il augmente son gain, et peut passer à la question suivante
- ▷ il ne connaît pas la réponse, et choisit de s'abstenir : dans ce cas, le jeu s'arrête et le candidat empoche le gain acquis à la question précédente
- ▷ il donne une réponse incorrecte : le jeu s'arrête également, mais le candidat ne recevra que le montant du dernier palier qu'il a atteint et réussi lors de son parcours. En particulier, si le candidat se trompe avant d'avoir atteint le premier palier, il ne gagne pas un seul euro !

Exemple : Le tableau ci-contre contient les gains associés à chaque question et une indication booléenne mise à **vrai** lorsque la question constitue un palier. Un concurrent qui se trompe à la question 3 ne gagnera rien ; un concurrent qui se trompe à la question 6 gagnera 500 € (palier de la question 5) et de même s'il se trompe à la question 10 ; un concurrent qui se trompe à la question 13 gagnera 12500 € (palier de la question 10) ; un concurrent qui choisit de ne pas répondre à la question 14 garde le montant acquis à la question 13, soit 100000 €.

1	25 €	faux
2	50 €	faux
3	125 €	faux
4	250 €	faux
5	500 €	vrai
6	1000 €	faux
7	2000 €	faux
8	3750 €	faux
9	7500 €	faux
10	12500 €	vrai
11	25000 €	faux
12	50000 €	faux
13	100000 €	vrai
14	250000 €	faux
15	500000 €	vrai

Il y aurait de nombreuses façons de coder ce problème ; en voici une :

La structure Question

Une question est composée du libellé de la question, des 4 libellés pour les réponses et d'une indication de la bonne réponse (un entier de 1 à 4). Par simplicité on en fait une structure mais on pourrait en faire une classe si on voulait par exemple vérifier que la « bonne réponse » possède une valeur correcte.

La structure Gain

Représente un niveau de gain. Elle contient les champs : montant (entier) et palier (un booléen à **vrai** si cette somme est assurée, **faux** sinon)

La classe Millionnaire

Cette classe code le moteur du jeu. On y retrouve

- ▷ questionnaire : un tableau de Question
- ▷ gains : un tableau de Gain
- ▷ autres attributs à déterminer (cf. méthodes)

ainsi que les méthodes pour

- ▷ initialiser le jeu à partir d'un questionnaire et du tableau de gains
- ▷ connaître la question en cours
- ▷ donner la réponse du candidat à la question en cours
- ▷ savoir si le jeu est fini ou pas
- ▷ arrêter le jeu en repartant avec les gains
- ▷ les accesseurs nécessaires pour connaître l'état du jeu.

Le jeu proprement dit

Le module `jeuMillionnaireConsole()` reçoit le questionnaire et les gains et simule le jeu :

- ▷ Il propose les questions au candidat
- ▷ Il lit ses réponses (chiffre 1 à 4 ou 0 pour arrêter) et fait évoluer le jeu en fonction.
- ▷ lorsque le jeu est terminé, il indique au candidat le montant de ses gains.
- ▷ Attention ! Ce module devrait être le plus petit possible. Imaginez que vous devez également coder une version graphique. Tout code commun doit se trouver dans la classe `Millionnaire` !

6 Chambre avec vue

Un grand hôtel a décidé d'informatiser sa gestion administrative. Il a confié ce travail à la société ESI_INFO dans laquelle vous êtes un informaticien chevronné. On vous a confié la tâche particulière de la gestion des réservations pour ses 100 chambres. Pour ce faire, on vous demande d'écrire une classe **Hôtel** qui offre notamment une méthode qui permet d'enregistrer une réservation.

Pour représenter l'occupation des chambres un jour donné, nous allons utiliser un tableau de 100 entiers. Un 0 indique que la chambre est libre, une autre valeur (positive) indique le numéro du client qui occupe cette chambre ce jour-là.

Nous utiliserons une Liste de tels tableaux pour représenter l'occupation des chambres sur une longue période ; les éléments se suivant correspondant à des jours successifs.

Nous vous imposons les attributs de la classe, à savoir :

- ▷ **occupations** : une Liste de tableaux de 100 entiers comme expliqué ci-dessus.
- ▷ **premierJour** : donne le jour concerné par le premier élément de la liste. Ainsi s'il vaut 10/9/2014 cela signifie que le premier élément de la liste « **occupations** » renseigne sur l'occupation des chambres ce 10/9/2014 ; que le deuxième élément de la liste concerne le 11/9/2014 et ainsi de suite...

Écrivez la méthode suivante

méthode *effectuerRéservation*(demande↓ : DemandeRéservation, chambre↑ : entier) → booléen

où la structure de demande de réservation est définie ainsi

```
structure DemandeRéservation
    numéroClient : entier
    débutRéservation : Date
    nbNuitées : entier
fin structure
```

- ▷ Le booléen retourné indique si la réservation a pu se faire ou pas
- ▷ Si elle a pu se faire, le paramètre de sortie **chambre** indique la chambre qui a été choisie
- ▷ Si plusieurs chambres sont libres, on choisit celle avec le plus petit numéro
- ▷ La demande de réservation peut couvrir une période qui n'est pas encore reprise dans la liste ; il faudra alors l'agrandir

7 À vous de jouer !

Pour les jeux suivants, imaginez les classes à définir pour les mettre en oeuvre (état + comportement). On ne vous demande pas de coder les méthodes mais uniquement d'indiquer les signatures. Si vous avez du courage, vous pouvez les coder mais c'est beaucoup de travail !

- a) Le Démineur
- b) Le jeu d'échec

8 Joyeux anniversaire

Un fichier `birthday` contient les données d'une série de personnes dans un ordre non déterminé. Chaque enregistrement du fichier (de type structuré **Personne**) contient les champs :

```

structure Personne
  nom : chaîne
  prénom : chaîne
  dateNais : Date
fin structure

```

Écrire **un** algorithme qui, **après un seul parcours du fichier**, affichera les résultats suivants :

- le prénom le plus fréquent parmi ce groupe de personnes (on suppose qu'il est unique, pas de cas d'*ex-æquo*).
- le nombre de personnes fêtant leur anniversaire pour chaque date de l'année. Le résultat sera affiché sous la forme « x personnes fêtent leur anniversaire le 1^{er} janvier » et ainsi de suite pour chaque date de l'année, en omettant de mentionner les dates ne correspondant à aucune date de naissance du fichier.

Il est permis d'utiliser pour résoudre cet exercice la méthode suivante de la classe `Date`, sans devoir détailler son code :

```

méthode numéroJour() → entier // la position du jour dans l'année (entre 1 et 366)

```

On utilisera aussi – si le besoin s'en fait sentir – le module réalisant l'opération inverse : il associe à un entier n entre 1 et 366 la date correspondante :

```

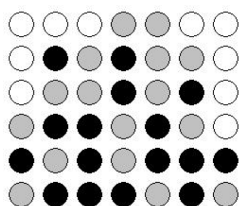
module dateDuJour(n : entier) → Date

```

N.B. : l'algorithme ne concerne pas une année déterminée, et manipule donc toutes les dates possibles du calendrier, y compris le 29 février. On considère donc ici une année complète de 366 jours.

9 Puissance 4

Le jeu de puissance 4 se déroule dans un tableau vertical comportant 6 rangées et 7 colonnes dans lequel deux joueurs introduisent tour à tour des jetons (rouges pour l'un, jaunes pour l'autre). Avec l'aide de la gravité, les jetons tombent toujours le plus bas possible dans les colonnes où on les place. Le jeu s'achève lorsqu'un des joueurs a réussi à aligner 4 de ses jetons horizontalement, verticalement ou en oblique, ou lorsque les deux joueurs ont disposé chacun leur 21 jetons sans réaliser d'alignement (match nul).



N.B. : sur ce dessin noir et blanc, les jetons rouges apparaissent en noir, les jetons jaunes en gris et les cases blanches désignent l'absence de jetons. Cet exemple montre une situation du jeu où le joueur « jaune » est gagnant. En introduisant un jeton dans la 4^{ème} colonne, il a réalisé un alignement de 4 jetons en oblique.

On demande d'implémenter une classe `Puissance4` qui permette de contrôler l'état des différentes phases du jeu. Déterminez les attributs de cette classe et décrivez-les brièvement de manière à justifier votre choix. Dotez ensuite la classe des méthodes permettant de :

- ▷ savoir si la grille est pleine
- ▷ mettre la grille à jour lorsque le joueur n (1 ou 2) joue dans la colonne j (entre 1 et 7). Cette méthode renverra la valeur booléenne faux si la colonne en question est déjà pleine
- ▷ vérifier si le joueur qui vient de jouer dans la colonne j a gagné la partie

N.B. : pour la structure qui contiendra le contenu du tableau de jetons, on adoptera la convention suivante : 0 pour l'absence de jeton, 1 représentera un jeton du 1^{er} joueur, et 2 un jeton du 2^{ème} joueur (on peut donc faire abstraction de la couleur du jeton dans ce problème).

10 Cartographie

Un fichier **géo** contient les villes d'un pays avec leurs coordonnées dans un plan xy . Chaque enregistrement du fichier contient le nom d'une ville, la position x (abscisse) et y (ordonnée). Ces positions sont exprimées en kilomètres à partir du coin inférieur gauche de la carte.

Écrire un algorithme qui, **après une seule lecture du fichier**,

- ▷ affiche les noms des deux villes les plus éloignées de ce pays. (On suppose qu'il n'y a pas de cas d'ex-aequo)
- ▷ affiche la liste des villes situées dans un rayon d'au plus r kilomètres autour de la ville `maVille` (r et `maVille` sont des paramètres de l'algorithme)

Rappel : la distance entre deux points (x_1, y_1) , (x_2, y_2) d'un plan réel est égale à

$$\sqrt{(x_1 - x_2)^2 + (y_1 - y_2)^2}$$

11 Les congés

Les périodes de congés des différents employés d'une firme sont reprises dans un tableau booléen **Congés** bidimensionnel à n lignes et 366 colonnes. Chaque ligne du tableau correspond à un employé et chaque colonne à un jour de l'année. Une case de ce tableau est mise à **vrai** si l'employé correspondant est en congé le jour correspondant. La firme en question est opérationnelle 7 jours sur 7, on n'y fait donc pas de distinction entre jours ouvrables, week-end et jours fériés.

Ce tableau permet de visualiser l'ensemble des congés des travailleurs, et d'accorder ou non une demande de congé, suivant les règles suivantes :

1. une période de congé ne peut excéder 15 jours ;
2. un employé a droit à maximum 40 jours de congé par an ;
3. à tout moment, 50% des employés doivent être présents dans la firme.

Écrire un algorithme qui détermine si cette demande peut être accordée ou non à un employé dont on connaît le nom, ainsi que les dates de début et de fin d'une demande de congé (objets de la classe `Date`). Dans l'affirmative, le tableau **Congés** sera mis à jour.

Pour établir la correspondance entre ce tableau et les noms des employés, vous avez à votre disposition un tableau **Personnel** de chaînes. L'emplacement du nom d'un employé dans ce tableau correspond à l'indice ligne du tableau **Congés**.

Il est permis d'utiliser pour résoudre cet exercice la méthode suivante de la classe `Date`, sans devoir détailler son code :

méthode `numéroJour()` → entier // la position du jour dans l'année (entre 1 et 366)

12 Le jeu de la vie

Le **jeu de la vie** a été inventé en 1970 par le mathématicien anglais John Horton Conway. Ce « jeu » ne demandant aucune interaction du « joueur » autre que le choix d'une configuration initiale est l'exemple le plus connu d'*automate cellulaire*.

Il se déroule sur un quadrillage (en théorie infini) dont les carrés, appelés ici *cellules* peuvent posséder deux états : ils sont soit *vivants* soit *morts*, ce qui sera respectivement représenté

par un carré noir ou blanc. Chaque cellule interagit avec ses 8 cellules voisines (les 8 cellules adjacentes par un coté ou un sommet) et c'est le nombre de cellules avoisinantes qui détermine la naissance, la survie ou la mort d'une cellule d'un stade à l'autre du jeu, appelé *génération*.

Les règles de vie et de mort des cellules lors du passage d'une génération à une autre sont les suivantes :

1. une cellule vivante ayant moins de 2 voisines disparaît à la génération suivante (mort par isolation)
2. une cellule vivante ayant plus de 3 voisines disparaît à la génération suivante (mort par surpopulation)
3. une cellule vivante ayant 2 ou 3 voisines survit à la génération suivante
4. une cellule morte entourée de 3 voisines vivantes (re)naît à la génération suivante.

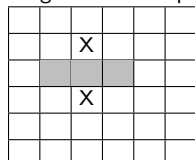
Le jeu consiste donc simplement à observer l'évolution d'une configuration de départ lors des passages successifs d'une génération à la suivante. Certaines configurations sont statiques, d'autres cycliques, d'autres encore évoluent de manière imprévisible.

Exemples

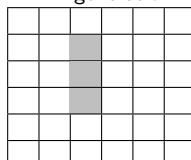
(1) Un oscillateur

La configuration de départ est constituée de 3 cellules voisines alignées horizontalement. Les deux cellules extrêmes vont disparaître, car elles n'ont qu'une seule voisine. La cellule centrale va survivre car elle est entourée de 2 voisines. Les deux cellules mortes marquées d'une croix vont devenir vivantes, de sorte que la configuration à la 2^{ème} génération sera constituée de 3 cellules alignées verticalement. Par symétrie, la 3^{ème} génération sera identique à la première, et les générations suivantes formeront donc une situation oscillante entre la position horizontale et verticale.

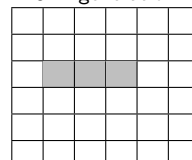
Configuration de départ



2^{ème} génération



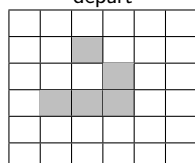
3^{ème} génération



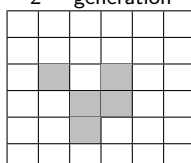
(2) Le vaisseau spatial

Dans cet exemple, le motif de 5 cellules retrouve sa forme initiale toutes les 4 générations, mais s'est déplacé d'une position en direction diagonale.

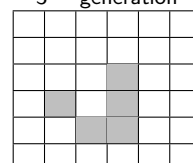
départ



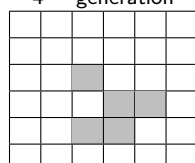
2^{ème} génération



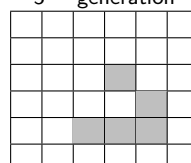
3^{ème} génération



4^{ème} génération



5^{ème} génération



On veut créer une classe permettant d'implémenter la représentation du jeu de la vie sur un tableau à deux dimensions possédant un nombre n de lignes et m de colonnes, les éléments de ce tableau étant des booléens (vrai pour une cellule vivante et faux pour une cellule morte).

On voudrait doter cette classe de méthodes permettant :

1. de créer une configuration initiale à partir d'un fichier init de **Couples** (structure constituée de deux entiers). Le premier enregistrement du fichier donnerait les dimensions du tableau, et les suivants donneraient les coordonnées des cases vivantes de la configuration initiale.
Par exemple, les couples du fichier init pour le vaisseau spatial seraient : (6,6), (2,3), (3,4), (4,2), (4,3), (4,4). Le premier couple donne donc les dimensions du tableau (6 x 6) et les 5 suivants les coordonnées des 5 cellules vivantes.
2. de connaître le nombre de cellules vivantes de la génération en cours
3. de passer à la génération suivante ; cette méthode remplace donc le tableau représentant une génération par le tableau représentant la génération suivante
4. de connaître le nombre de cellules qui seront vivantes k générations plus tard (k étant un paramètre entier). Attention, cette méthode ne doit pas perdre la configuration de la génération courante.

N.B. :

- ▷ Veillez à prendre vos dispositions pour ne pas recopier deux fois le code apparaissant dans les méthodes 3 et 4 !
- ▷ Astuce pour simplifier votre algorithme : on peut considérer que le bord du tableau est encore entouré d'une couche de cellules mortes – aucune d'elles ne prend donc naissance, même si un alignement de 3 cellules vivantes se trouve sur le bord du tableau visible. Il suffit pour cela d'utiliser un tableau indicé de 0 à $n + 1$ pour les lignes et de 0 à $m + 1$ pour les colonnes, avec comme conséquence que le traitement des $m \times n$ cases centrales sera identique pour chaque case.

13 Messages codés

L'agent ESI 007 a imaginé un nouveau procédé de codage de ses messages secrets. Celui-ci fonctionne en trois étapes. La première consiste à remplacer chaque lettre du message par la lettre se trouvant un certain nombre de positions plus loin dans l'alphabet, ce nombre de positions étant égal à la longueur du mot ! Ainsi,

RENDEZ VOUS A 10 HEURES A L' ESI

deviendra

XKTJKF ZSYW B 10 NKAXKY B M' HVL

En effet, toutes les lettres de RENDEZ et de HEURES (mots de longueur 6) ont été décalées de 6 positions dans l'alphabet ; noter que le décalage est cyclique, la lettre Z ayant été remplacée par F et U par A. De même, toutes les lettres de VOUS (de longueur 4) ont été décalées de 4 positions, A est devenu B et L est devenu M (puisque ces mots sont de longueur 1) et enfin, les lettres d'ESI (de longueur 3) ont été décalées de 3 positions. Notez que seules les lettres sont modifiées, les autres caractères sont inchangés (chiffres, ponctuation, guillemets, etc.)

Pour la seconde étape, ESI 007 brouille les pistes en intercalant en troisième position une lettre choisie aléatoirement, mais seulement dans les mots **d'au moins 4 lettres**. Cela donne par exemple pour le message précédent :

XKETJKF ZSQYW B 10 NKDAXKY B M' HVL

(Avouez que le message de départ est déjà bien méconnaissable. . .). Enfin, le message obtenu après cette seconde étape est caché dans un fichier **SECRET** dont chaque enregistrement correspond à un mot du message codé, et contient les champs suivant :

- ▷ id : « indice début » : entier
- ▷ if : « indice fin » : entier
- ▷ tabCar : tableau[1 à 20] de caractère qui représente un des mots du message codé. Ce mot se trouve entre les éléments d'indices ID et IF inclus, les autres éléments du tableau sont choisis aléatoirement.

Pour fixer les idées, le premier enregistrement de SECRET pourrait être :

id	if	tabCar
8	14	F A 3 P Y ! R K K E T J K F R Z ; C W J

On retrouve en effet entre les éléments d'indice 8 et 14 le premier mot codé du message « *KKETJKF* ». On peut supposer que dans tous les cas, $1 \leq \text{id} \leq \text{if} \leq 20$.

Connaissant le procédé de cryptage d'ESI 007, on vous demande d'écrire un algorithme qui **décrypte** un message crypté par cette méthode. Les lettres du message **décrypté** seront écrites une par une dans le fichier lisezMoi (en n'oubliant pas de séparer les mots par un caractère blanc!).

Annexe A

Aide-mémoire

Cet aide-mémoire peut vous accompagner lors d'une interrogation ou d'un examen. Il vous est permis d'utiliser ces classes et méthodes sans les développer. Si vous sentez le besoin d'utiliser un objet ou une méthode qui n'apparaît pas ici, il faudra en écrire explicitement le contenu et le code.

```
classe Date
public:
    constructeur Date() // Crée la date du jour
    constructeur Date(j, m, a : entiers)
    méthode getJour() → entier
    méthode getMois() → entier
    méthode getAnnée() → entier
    méthode égale(autreDate : Date) → booléen
    méthode estAntérieure(autreDate : Date) → booléen
fin classe
```

```
classe Moment
public:
    constructeur Moment() // Crée le moment courant
    constructeur Moment(h, m, s : entiers)
    méthode getHeure() → entier
    méthode getMinute() → entier
    méthode getSeconde() → entier
    méthode setHeure(h : entier)
    méthode setMinute(m : entier)
    méthode setSeconde(s : entier)
    méthode égal(autreMoment : Moment) → booléen
    méthode estAntérieur(autreMoment : Moment) → booléen
fin classe
```

```

classe Durée
public:
    constructeur Durée(secondes : entier)
    constructeur Durée(h, m, s : entiers)
    méthode getJour() → entier
    méthode getHeure() → entier
    méthode getMinute() → entier
    méthode getSeconde() → entier
    méthode getTotalHeure() → entier
    méthode getTotalMinute() → entier
    méthode getTotalSeconde() → entier
    méthode ajouter(autreDurée : Durée)
    méthode soustraire(autreDurée : Durée)
    méthode égale(autreDurée : Durée) → booléen
    méthode plusPetit(autreDurée : Durée) → booléen
fin classe

```

```

classe Liste <T>
public:
    constructeur Liste <T>()
    méthode get(pos : entier) → T // retourne l'élément en position pos
    méthode set(pos : entier, valeur : T) // modifie l'élément en position pos
    méthode taille() → entier // retourne la taille de la liste
    méthode ajouter(valeur : T) // ajoute une valeur en fin de liste
    méthode insérer(pos : entier, valeur : T) // insère un élément en position pos
    méthode supprimer() // supprime le dernier élément
    méthode supprimerPos(pos : entier) // supprime l'élément en position pos
    méthode supprimer(valeur : T) // supprime l'élément de valeur donnée
    méthode vider() // vide la liste
    méthode estVide() → booléen // indique si la liste est vide
    méthode existe(valeur↓ : T, pos↑ : entier) → booléen // recherche un élément
fin classe

```