

U.F.R SCIENCES ET TECHNIQUES

Département d'Informatique B.P. 1155 64013 PAU CEDEX

Téléphone secrétariat : 05.59.40.79.64 Télécopie : 05.59.40.76.54

TYPE ABSTRAIT DE DONNEES Partie I

I- Type et structure de données

II- Notion de type abstrait

III-Spécification d'un type abstrait

IV- Réutilisation et hiérarchie des types abstraits

V-Validation de la spécification d'un type abstrait VI-Vérification de l'implémentation d'un type abstrait

I-Type et structure de données

«Algorithme + Structures de données = Programme»

C'est le titre d'un livre publié par N. Wirth, en 1976 à Zurich.

Ce titre pose le postulat selon lequel :

- -dans un programme,
- -un algorithme n'est rien

s'il n'est pas accompagné de structures de données appropriées.

Ces structures de données appropriées sont destinées à :

- stocker les données
- et y accéder pour les manipuler

Exemple simple d'illustration

Soit l'opération bancaire qui permet d'examiner dans un fichier d'entrée nommé inFile le solde de tous les comptes clients

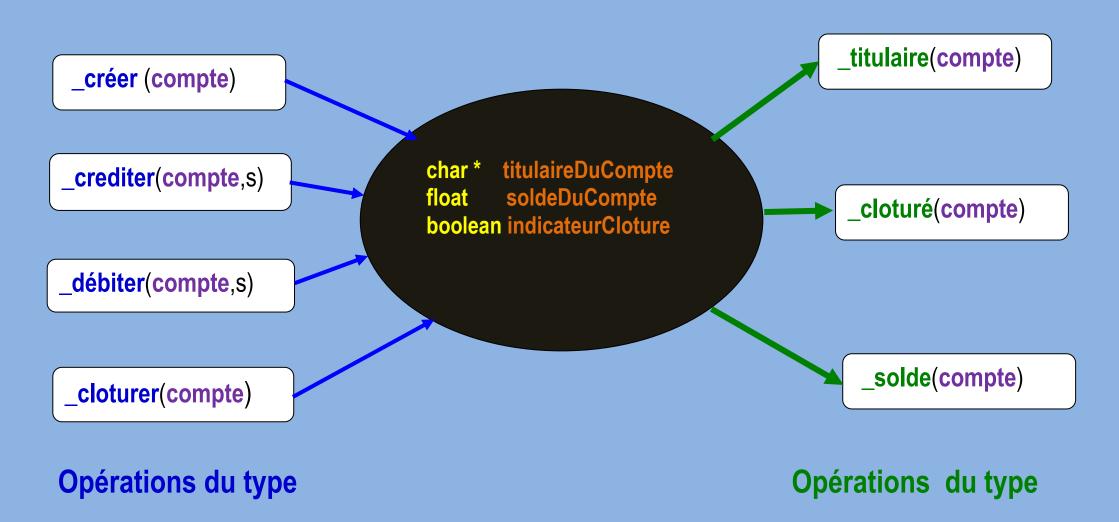
- non clôturés
- dont le **solde** est supérieur au montant **s**.

Une taxe est débitée de ces comptes dont le titulaire et le nouveau solde sont enregistrés dans le fichier nommé outFile.

Voici une implémentation possible de cette opération

```
Opbancaire()
 c : COMPTE, /*déclarer une structure de données de type COMPTE * /
 open(_inFile, read);
 open(_outFile, write);
 while not endfile(_inFile) do
                             readfile (_inFile, c)
                             if \_cloturé(c) and \_solde(c) > s then
                                  _débiter(c, taxe);
                                   writefile(_outFile, _titulaire(c), _solde(c))
                                   endif
  endwhile
  close()
end
```

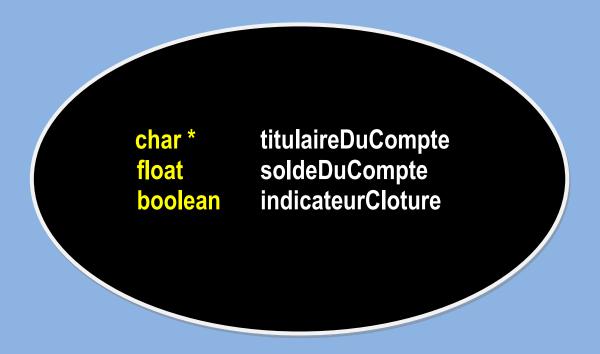
Voici le type compte



Voici un **objet** de type **COMPTE**

```
titulaireDuCompte = "Jean Dole"
soldeDuCompte = 4512.23
indicateurCloture = faux
```

Voici une structure de données de type compte



Le principe de base

Le principe de base d'une **structure de données** est une méthode de :

- de stockage des données
- d'organisation des données

pour en faciliter l'accès et la manipulation.

Une structure de données « crée un lien » entre :

- des données à gérer
- et un ensemble d'opérations pour les manipuler.

Dans l'exemple donné, les opérations de base suivantes :

```
_cloturé(c)
_solde(c)
_débiter(c, taxe)
_titulaite(c)
```

sont exportées par le type COMPTE

C'est ce type **COMPTE** qui **définit** et **détaille** les opérations **de base** suivantes :

```
_cloturé(c)
_solde(c)
_débiter(c, taxe)
_titulaite(c)
```

Conséquence

La **conception** et l'**expression** d'un algorithme est rendu :

- -d'autant plus simple,
- -que les traitements de base sur les données manipulées ne sont «pas détaillés».

Systématiquement, ces traitement de base :

- sont seulement utilisés dans l'algorithme
- -mais détaillés et exportés à partir d'un type.

Exemple d'utilisation des structures de données

Structure de données «fantôme»



Un_fantôme

- couleur
- position
- direction déplacement
- agressif ou pacifique

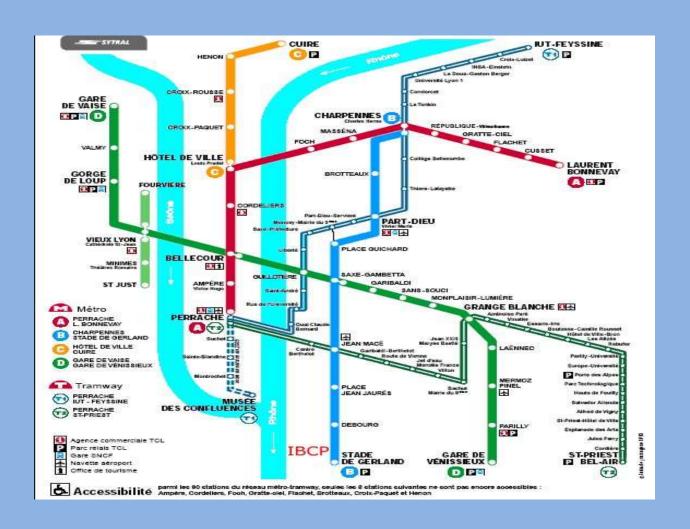
Structure de données « Jeu d'échec »



Structure de données «File de gestion d'accès »



Structure de données « Graphe» pour planifier un trajet



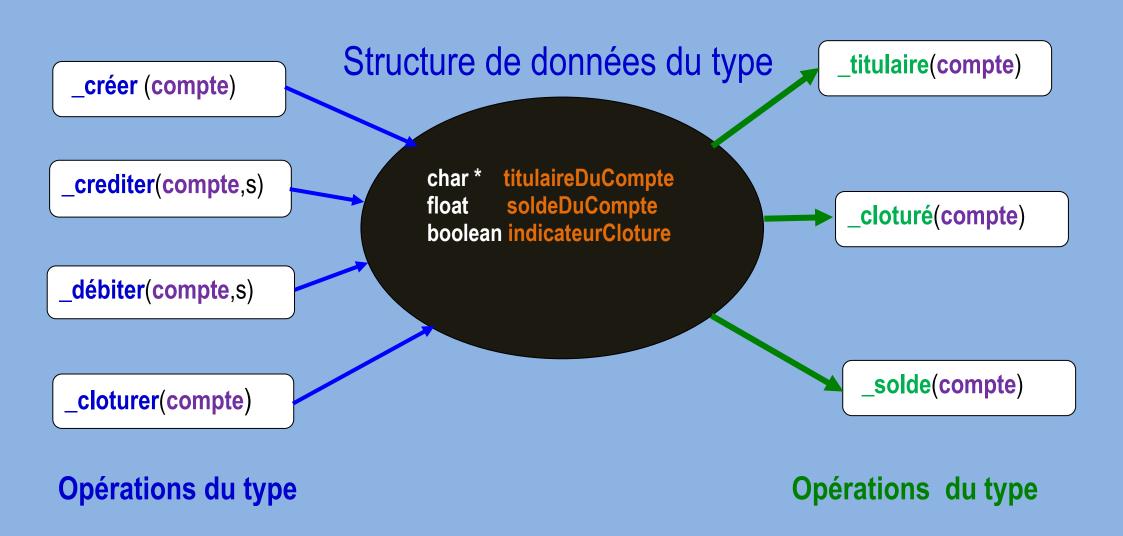
Notion type concret

L'idée de concevoir un modèle destiné:

- -à contenir des données,
- -à leur associer les opérations permettant de les manipuler ces données,

est à l'origine de la notion type.

Exemple de type des comptes bancaires



Exemple d'implémentation du type compte bancaire

```
COMPTE _créer ()
{
    COMPTE c ;
    scanf( "Entrer le nom du titulaire %s", &c →titulaireDuCompte) ;
    c → soldeDuCompte = 0. ;
    c →indicateurCloture = FAUX ;
    return c
}
```

```
_créditer (COMPTE c, float s)
{
    c→ soldeDuCompte = c→ soldeDuCompte + s ;
}
```

```
_débiter (COMPTE c, float s)
{
    c→ soldeDuCompte = c→soldeDuCompte - s ;
}
```

```
_cloturer (COMPTE c)
{
    c→ indicateurCloture = VRAI ;
}
```

```
char *_titulaire (COMPTE c)
{
  return c→ titulaireDuCompte
}
```

```
boolean_cloturé (COMPTE c) {
return c→ indicateurCloture
}
```

```
float _solde (c :Compte)
{
  return c→ soldeDuCompte
}
```

Algorithme et Type

La description des traitements dans un programme implique la conception d'algorithmes appropriés.

La description du comportement des données qui y sont manipulées suppose la définition de leur type.

Autant que la conception d'algorithmes, la notion de type est fondamentale en conception de logiciel.

Pourquoi?

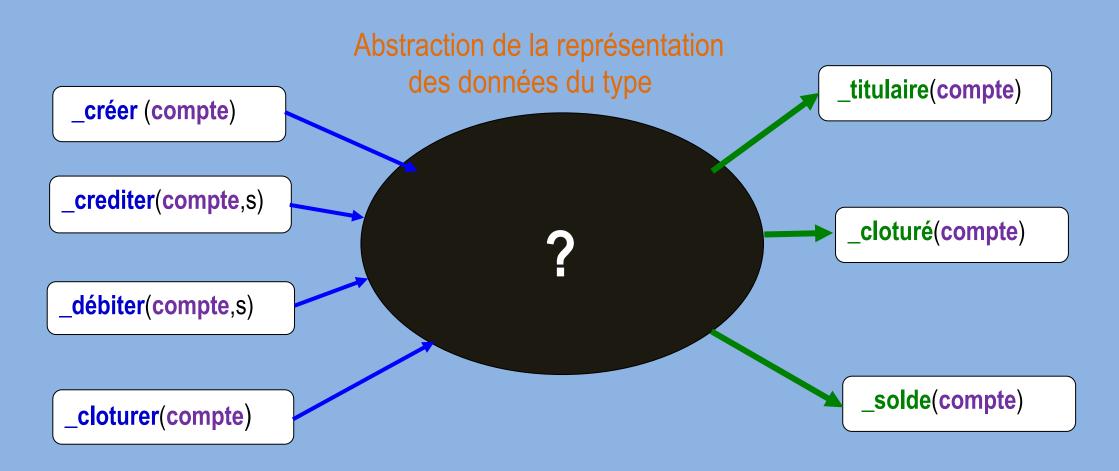
1^{ière} raison

Un algorithme doit être indépendant de la façon dont les données sont représentées.

Vues d'un algorithme, les **données manipulées** doivent, donc, être considérées de manière **abstraite**.

«Abstraite» signifie détachée de leur représentation interne : leur implémentation.

Cela signifie que la façon de manipuler ces données est indépendante de leur implémentation



Opérations du type

Opérations du type

2^{ième} raison

Soit l'opération bancaire décrite précédemment :

```
Opbancaire()
 c : COMPTE, /*déclarer une structure de données de type COMPTE * /
 open(_inFile, read);
 open(_outFile, write);
  while not endfile(_inFile) do
                                    readfile (_inFile, c)
                                    if \_clotur\acute{e}(c) and \_sold\acute{e}(c) > s then
                                          _débiter(c, taxe);
                                          writefile(_outFile, _titulaire(c) , _solde(c))
                                          endif
  endwhile
  close()
end
```

La procédure exprimant l'algorithme utilise judicieusement le type COMPTE.

Pourquoi?

Réponse : le type **COMPTE** exporte les opérations de base suivantes :

```
_cloturé(c)
_solde(c)
_débiter(c, taxe)
_titulaite(c)
```

C'est ce type **COMPTE** qui **détaille** les opérations de base suivantes :

```
_cloturé(c)
_solde(c)
_débiter(c, taxe)
_titulaite(c)
```

pour manipuler la structure de données c.

Conclusion

Le rôle d'un type est de:

- -définir
- -et **exporter**

des opérations de base qui décrivent :

- le comportement
- et les propriétés intrinsèques

des structures données du type.

Notion d'objet

Dans un programme un objet apparaît :

- soit comme une variable,
- soit comme une constante.

Exemple

```
open(_inFile, read);
open(_outFile, write);
while not endfile(_inFile) do
                             readfile (_inFile, c)
                             if _{clotur\acute{e}(c)} and _{sold\acute{e}(c)} > s then
                                  _débiter(c, taxe);
                                   writefile(_outFile, _titulaire(c) , _solde(c))
                                   endif
endwhile
```

Les objets qui sont des variables : c

Les objets qui sont des constantes : inFile, _outFile, s, taxe

Description d'un objet

Pour décrire un objet, il est nécessaire de décrire:

- son état,
- l'ensemble d'opérations permises pour manipuler cet état.

Etat d'un objet

L'état d'un objet correspond à la valeur courante de l'objet.

Exemple de l'état de l'objet décrivant un compte bancaire.

_titulaireDuCompte : Jean Michel _soldeDuCompte : 512.84

_IndicationCloture : False

Objet et opérations permises

L'ensemble d'opérations permises sont destinées à :

- créer un objet : mode constructif
- transformer l'état de l'objet : mode mutatif
- évaluer l'état de l'objet : mode observateur.

Exemple

Ici, l'objet unCompte est un compte bancaire



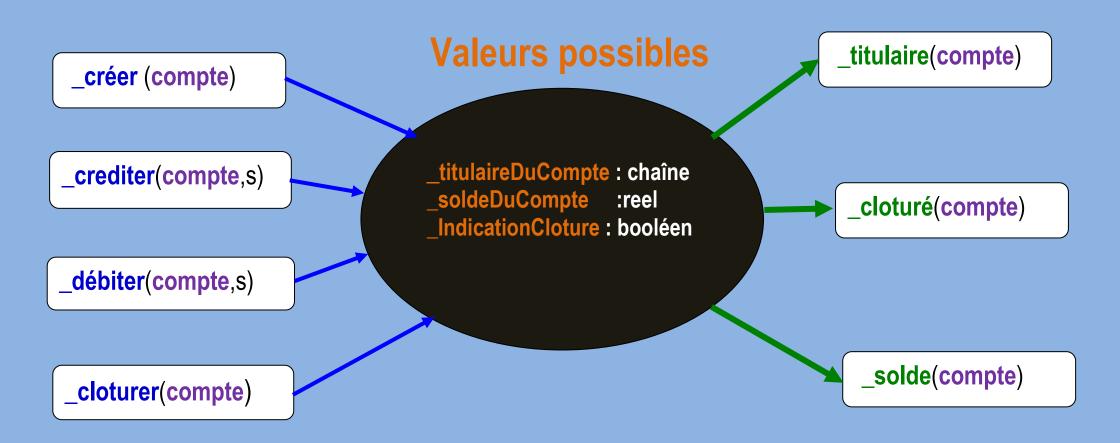
Opérations permises pour créer ou modifier son état

Opérations permises pour **observer** son état

Qu'est-ce qu'un type?

De façon informelle, un type est défini par :

- un ensemble de valeurs possibles,
- un ensemble d'opérations légales sur celle-ci.



Opérations légales

Opérations légales

Relation objet- type

Un objet est une instance d'un certain type.

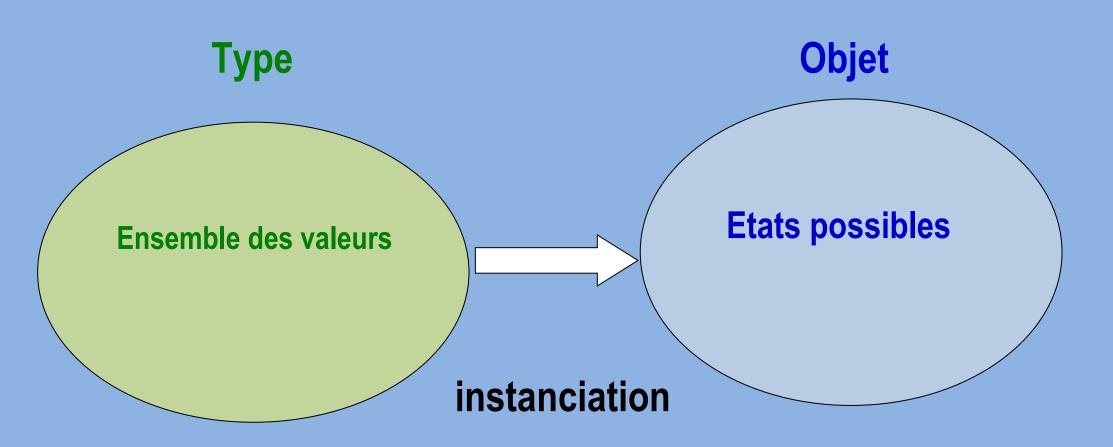
Un objet est créé par instanciation à partir d'un certain type.

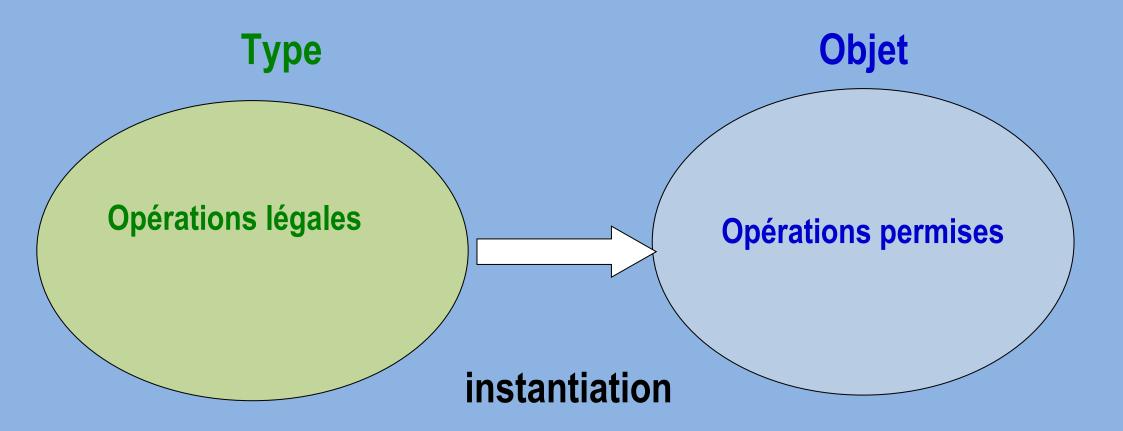
Conséquences

1-La définition du type doit **précéder** la création d'un **objet**.

2-Aucune possibilité de création d'un objet sans avoir défini préalablement son type.

Que signifie le terme instance?





II- NOTION DE TYPE ABSTRAIT

En génie logiciel, il existe deux sortes de types :

- -les types abstraits,
- -les types concrets.

Les **types concrets** sont :

-soit, des types de base du langage de codage

-soit des types définis à l'aide de constructeurs.

Exemple de types de base

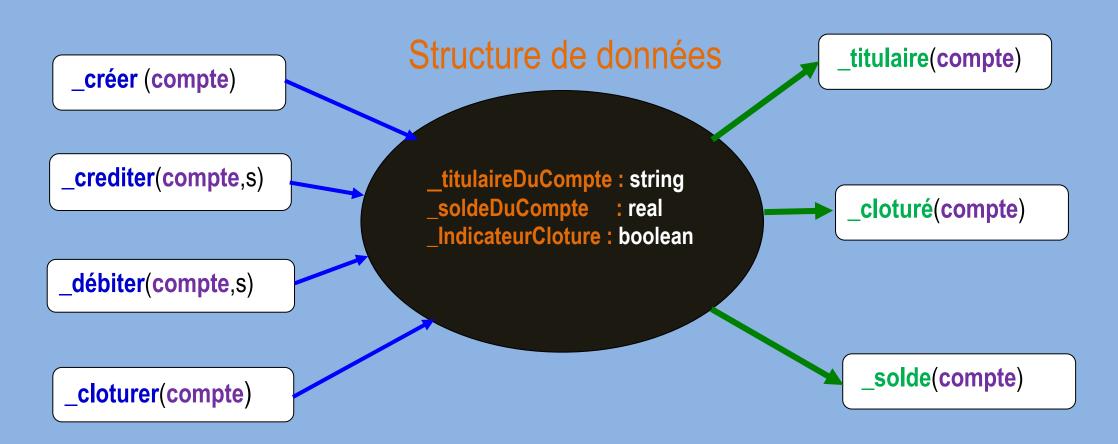
```
auteur : string;
editeur : string;
catégorie : char;
nombreDePages : integer;
prix: real;
épuisé? : boolean;
```

Exemple de constructions de types

Ici, record et seq of sont des constructeurs de type :

```
type LIVRE = record
              begin
              auteur : string;
              editeur : string;
              prix : real;
              épuisé : boolean
              end;
type RAYON = seq of LIVRE;
type COLIS = set of LIVRE;
```

Exemple de type concret



Implémentations des opérations

Implémentations des opérations

Voici un **objet** de type **COMPTE**

```
titulaireDuCompte = "Jean Dole"
soldeDuCompte = 4512.23
indicateurCloture = faux
```

Voici une définition de type concret **COMPTE**

```
compte = record
    begin
    _titulaireDuCompte : string ;
    _soldeDuCompte : real ;
    _IndicateurCloture : boolean
    end
```

```
_créer () : compte
    begin
    c:compte
    read( c ._titulaireDuCompte) ;
    c ._soldeDuCompte := 0. ;
    c._IndicateurCloture := false ;
    return c
    end
```

```
_créditer (c :compte, s : real) : compte
begin
c ._soldeDuCompte := c ._soldeDuCompte + s ;
return c
end
```

```
_débiter (c :compte, s : real) : compte
begin
c ._soldeDuCompte := c ._soldeDuCompte - s ;
return c
end
```

```
_cloturer (c :compte) : compte
begin
c ._IndicateurCloture := true ;
return c
end
```

```
_titulaire (c :compte) : string
begin
return c ._titulaireDuCompte
end
```

```
_cloturé (c :compte) : boolean begin return c ._IndicateurCloture end
```

```
_solde (c :compte) : real begin return c ._soldeDuCompte end
```

L'inconvénient des types concrets

On remarque que la définition d'un type concret est trop dépendante du langage de codage utilisé.

Donc, tout changement de langage peut remettre en cause cette définition.

L'instabilité qui en résulterait est dommageable pour les Logiciels développés:

- -fiabilité,
- -réutilisation,
- -maintenabilité,...

D'où l'idée de concevoir une définition du type qui fait abstraction de tout langage de codage.

On dira qu'un tel type est défini de façon externe.

Le qualificatif « externe » signifie de façon indépendante de tout langage de codage.

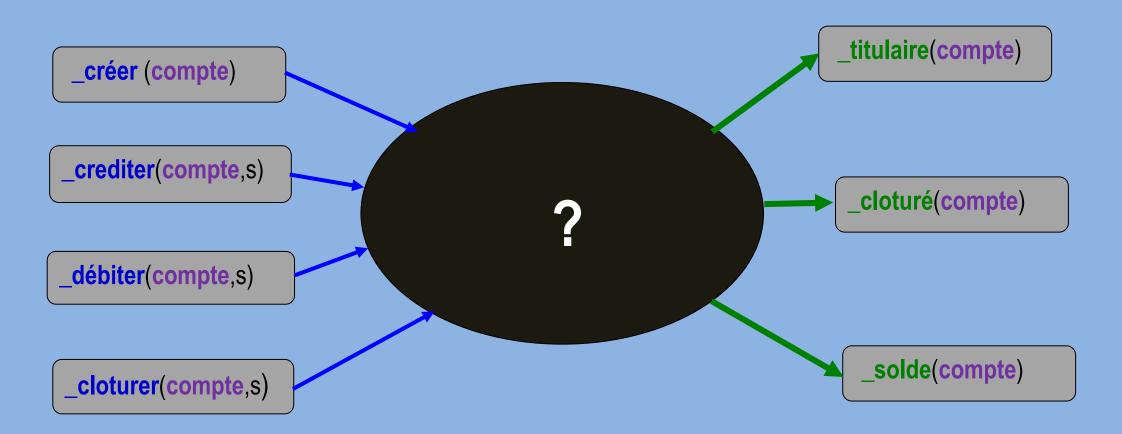
Mais, une fois un type défini, on doit garantir :

- qu'il aura la même sémantique
- quel que soit le langage qui sera utilisé, par la suite, pour son implémentation

Il résulte une grande stabilité des logiciels développés.

Une telle définition du type est appelé type abstrait.

Exemple de type abstrait des comptes bancaires



Propriétés des opérations

%%description type abstrait des comptes bancaires

type: compte

Opérations du type :

```
_créer (): compte
_crediter(compte, real): compte
_debiter: (compte, real): compte
_cloturer(compte): compte
_titulaire(compte): string
_cloturé(compte): boolean
_solde(compte): real
```

Propriétés des opérations du type

```
⇒_cloturé( C) = False
C= _créer ()
C' = \underline{\text{cloturer}}(C) \Rightarrow \underline{\text{cloture}}(C') = \text{True}
                           \Rightarrow _solde(C) = 0
 C= _créer ()
C'= \underline{\text{crediter}}(C, s) \implies \underline{\text{solde}}(C') = \underline{\text{solde}}(C) + s
C' = \underline{d\acute{e}biter}(C, s)) \Rightarrow \underline{solde}(C') = \underline{solde}(C) - s
  C' = \underline{\text{crediter}}(C, s) \implies \underline{\text{titulaire}}(C') = \underline{\text{titulaire}}(C)
 C' = \underline{-debiter}(C, s)) \Rightarrow \underline{-titulaire}(C') = \underline{-titulaire}(C)
 C' = \underline{\text{cloturer}}(C) \implies \underline{\text{titulaire}}(C') = \underline{\text{titulaire}}(C)
```

La description d'un type abstrait est appelée spécification du type abstrait.

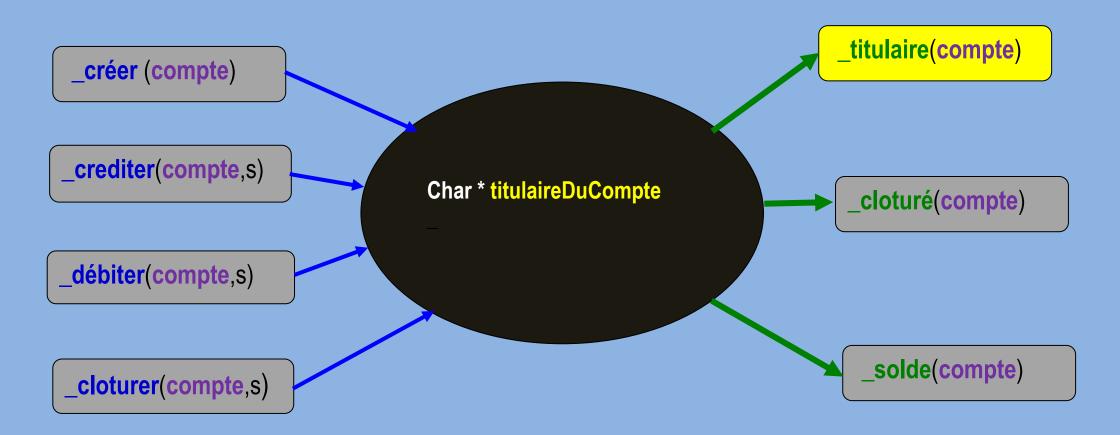
Le but d'une spécification du type abstrait est de décrire les propriétés des opérations du type.

Une telle spécification ne décrit pas la façon de représenter les données du type.

La spécification fournit une description indépendante de tout langage de programmation.

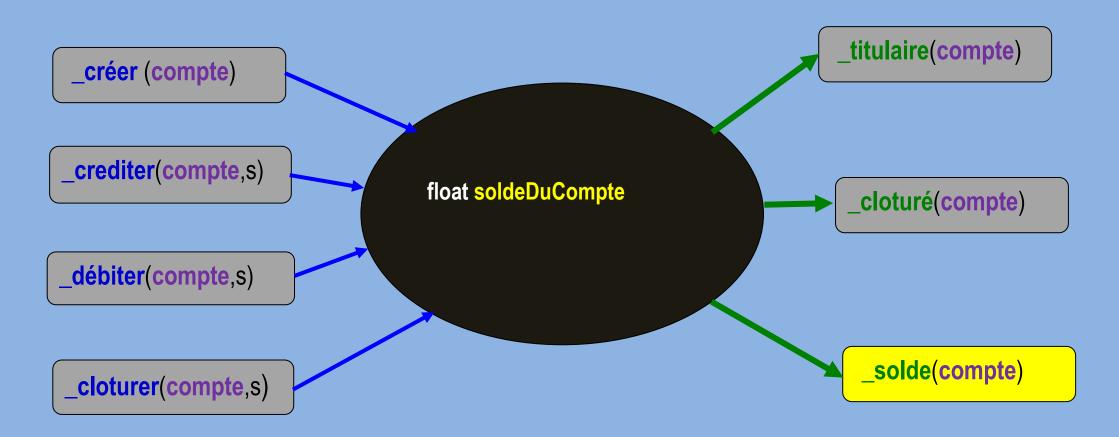
Question : comment faire référence aux données ?

_titulaire(compte)



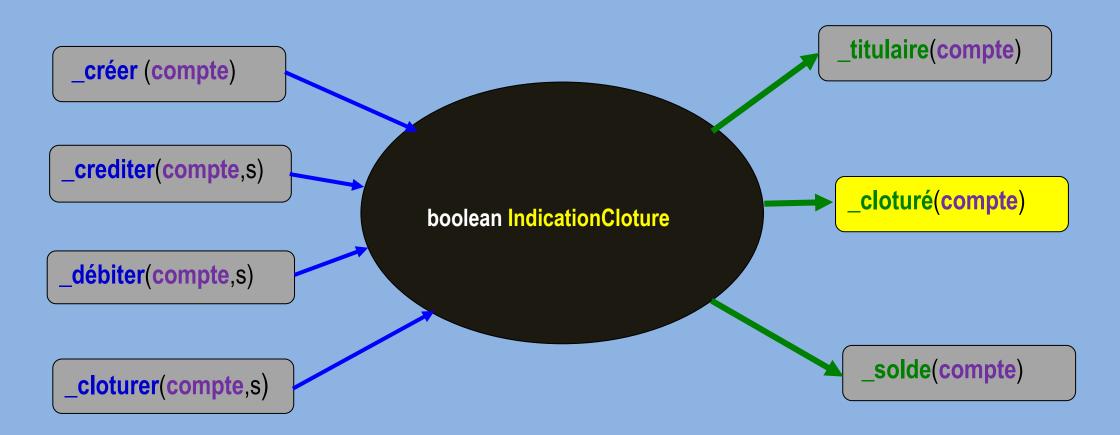
Propriétés des opérations

_solde(compte)



Propriétés des opérations

_cloturé(compte)



Propriétés des opérations

Problématique

1-Comment définir ces types abstraits ?

-comment décrire l'état des objets du type?

-comment exprimer les **propriétés** des **opérations** qui **créent** et **modifient** ces objets?

2-Quel est le langage approprié pour le faire ?

Un tel langage doit remplir deux critères:

1- être formel : pour apporter de la rigueur à la description

2-basé sur la logique : pour permettre d'exprimer des propriétés.

Spécification formelle d'un type abstrait

Une **spécification** d'un type abstrait est dite **formelle** lorsqu'elle utilise un **langage formel**.

Il existe plusieurs langages de spécification.

Le langage CASL est le langage universel adopté par la les développeurs.

Présentation rapide de CASL

1-CoFI

A partir de **1995** une coopération ouverte a été initiée par la communauté des **chercheurs**.

CoFI



http://www.informatik.uni-bremen.de/cofi/index.php/CASL

L'objectif est de parvenir à un cadre de travail commun en spécification algébrique.

Il est aujourd'hui organisé sous l'intitulé CoFI: Common Framework Initiative

2-CASL

Le Common Algebraic Specification Language (CASL), a été conçu par CoFI.

Plus qu'un langage, c'est un outil pour:

- spécifier les exigences exprimées dans un cahier des charges,
- développer du logiciel.

Approche algébrique

Une **spécification formelle** est dite **algébrique** lorsque elle s'attache :

- -à définir complètement un type
- -uniquement en décrivant les propriétés des opérations qui manipulent les objets de ce type

Conséquence

1-Une spécification algébrique ne décrit pas la façon de représenter les objets.

2-C'est une description qui s'attache à décrire les propriétés des opérations qui :

- créent ces objets,
- modifient et observent leur état.

3-Une spécification algébrique s'affranchit de tout langage de programmation.

Exemple du type abstrait des comptes bancaires

A titre d'exemple, voici la spécification du type abstrait des comptes bancaires

La spécification est écrite en langage Casl.

Cahier des charges d'un « compte bancaire »

Les tâches de gestion retenues pour un compte sont les suivantes :

- créer un compte bancaire,
- connaître le nom de son **titulaire**: un même **titulaire** ne peut posséder plusieurs comptes,
 - chercher à savoir son solde,
 - débiter un compte,
 - créditer un compte,
 - cloturer un compte,
- tester si un compte **est clôturé** : un compte fermé ne peut être ni débité ni crédité.

Exemple de spécfication en CASL du type abstrait

```
%%Spécification du type abstrait des comptes
spec COMPTE=
%% spécification par extension sur Rat et String
        Rat and String and Boolean
   then
    sort Compte
                        %(type abstrait des comptes)%
%%profils ou signature des opérations du type
       ops
%% constructeur du type
               _créer : Compte;
%% modificateurs du type
               crediter
                                :Compte x Rat \rightarrow? Compte;
               _debiter
                                :Compte x Rat \rightarrow? Compte;
                                :Compte \rightarrow? Compte;
               cloturer
%% accesseurs du type
```

_titulaire :Compte \rightarrow String _solde :Compte \rightarrow Ratl; _cloturé :Compte \rightarrow Boolean;

%% domaines des fonctions partielles

 \forall c1,c2: Compte; s1:Rat; p1,p2:Nom

- $def_crediter(c1, s1) <=> _cloturé(c1) = False$
- $def_{debiter}(cl, sl) <=> _{clotur\acute{e}(cl)} = False$

%%définition de **_cloturé**

- _cloturé (_créer) = False
- _cloturé (_cloturer(cl)) = True

%%définition l'opération _solde

- _solde(_creer)= 0
- $_$ solde($_$ cloturer(c1)) = $_$ solde(c1)
- _solde(_crediter(c1,s1))=_solde(c1)+ s1
- _solde(_debiter(c1,s1)) = _solde(c1)-s1

%%définition l'opération **_titulaire**

- •_itulaire(c1) = _titulaire(c2) => c1 = c2
- _titulaire (_cloturer (cl))= _titulaire(cl)
- _titulaire(_crediter(c1,s1))= _titulaire(c1)
- _titulaire(_debiter(c1,s1)) = _titulaire(c1)

end

Structure de la spécfication en CASL du type abstrait

1- En-tête

```
%%Spécification du type abstrait des comptes
spec COMPTE=
%% spécification par extension sur REAL et STRING
Rat and String and Boolean

then
sort Compte %(type abstrait des comptes)%
```

2- Signature des opérations

```
%%profils ou signature des opérations du type
      ops
%% constructeur du type
                                     Compte;
             créer
%% modificateurs du type
             _crediter : Compte x Rat \rightarrow? Compte;
             _debiter : Compte x Rat \rightarrow? Compte;
             _cloturer : Compte \rightarrow? Compte;
%% accesseurs du type
             _titulaire : Compte \rightarrow String
             _{\mathbf{solde}}: \mathbf{Compte} \rightarrow \mathbf{Rat};
                           : Compte \rightarrow Boolean;
             _cloturé
```

%% **domaines** des fonctions partielles

```
\forall c1,c2: Compte; s1:Rat; p1,p2:Nom
     • def_crediter(c1, s1) <=> _cloturé(c1) = False
```

def _debiter(c1, s1) <=> _cloturé(c1) = False
 def _cloturer(c1) <=> _cloturé(c1) = False

3- Sémantique

%% axiomes définissant les accesseurs par leurs propriétés

%%définition de **_cloturé**

- _cloturé (_créer)= False
- _cloturé (_cloturer(c1)) =True

%%définition l'opération solde

- _solde(_creer)= 0
- \bullet _solde(_cloturer(c1)) = _solde(c1)
- _solde(_crediter(c1,s1)) =_solde(c1)+s1
- \bullet _solde(_debiter(c1,s1)) = _solde(c1)-s1

%%définition l'opération titulaire

- $_{\text{titulaire}(c1)} = _{\text{titulaire}(c2)} = > c1 = c2$
- _titulaire (_cloturer (cl)) = _titulaire(cl)
- <u>__titulaire(__crediter(cl,sl)) = __titulaire(cl)</u>
- _titulaire(_debiter(c1,s1)) = _titulaire(c1)

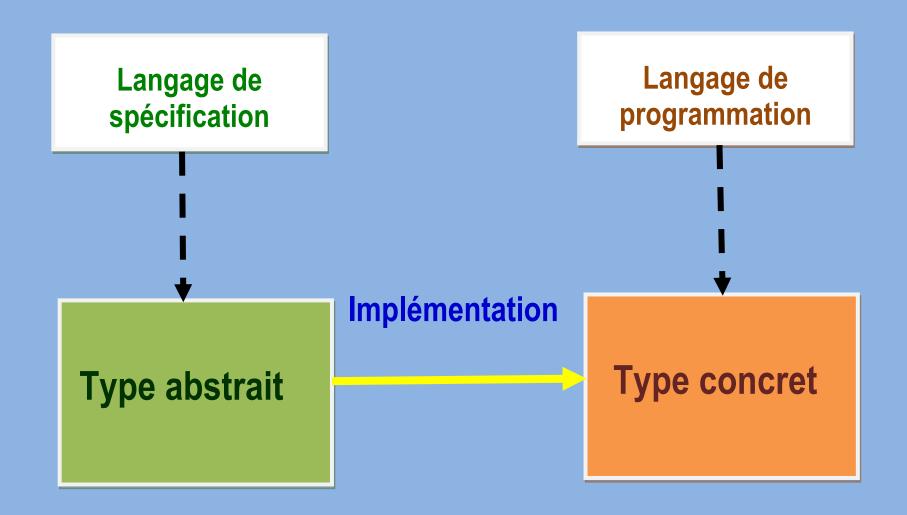
end

Implémentation d'un type

Une implémentation du type abstrait :

- est une réalisation du type
- en utilisant **un** langage de programmation.

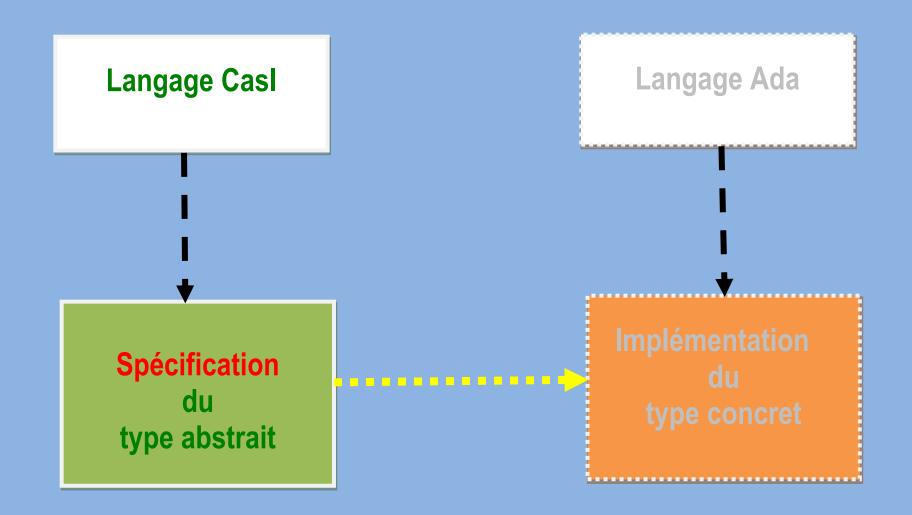
Le résultat de l'implémentation du type abstrait est un type concret.



Correspondance « type abstrait- type concret »

Le développeur de logiciel commence par établir une spécification du type abstrait.

Le type abstrait décrit les propriétés des opérations pour manipuler les données.



1-le développeur établit la spécification du type

```
%%Spécification du type abstrait des comptes
spec COMPTE=
%% spécification par extension sur REAL et STRING
        Rat and String and Boolean
   then
                        %(type abstrait des comptes)%
    sort Compte
%%profils ou signature des opérations du type
      ops
%% constructeur du type
                                 Compte;
               -créer :
%% modificateurs du type
                                       Compte x Rat \rightarrow? Compte;
               _crediter
               debiter
                                     Compte x Rat \rightarrow? Compte;
               cloturer
                                       Compte \rightarrow? Compte;
%% accesseurs du type
               titulaire
                               :Compte \rightarrow String
```

```
_solde : Compte → Rat;
_cloturé : Compte → Boolean;
```

%% domaines des fonctions partielles

 \forall c1,c2: Compte; s1:Rat; p1,p2:String

- **def** <u>_crediter</u>(c1, s1) <=> _cloturé(c1) =False
- **def _debiter**(c1, s1) <=> _cloturé(c1) =False
- def _cloturer(c1) <=> _cloturé(c1) =False

%%définition de l'observateur _cloturé

- _cloturé (_créer) =False
- _cloturé (_cloturer(c1)) =True

%%définition l'opération solde

- _solde(_creer)= 0
- $_$ solde($_$ cloturer(c1)) = $_$ solde(c1)
- $_$ solde($_$ crediter(c1,s1)) = $_$ solde(c1)+ s1
- $_$ solde($_$ debiter(c1,s1)) = $_$ solde(c1)-s1

%%définition l'opération titulaire

- _titulaire(c1)= titulaire(c2) => c1 = c2
- _titulaire (cloturer (cl)) = _titulaire(cl)
- _titulaire(crediter(c1,s1))= _titulaire(c1)
- _titulaire(debiter(c1,s1)) = _titulaire(c1)

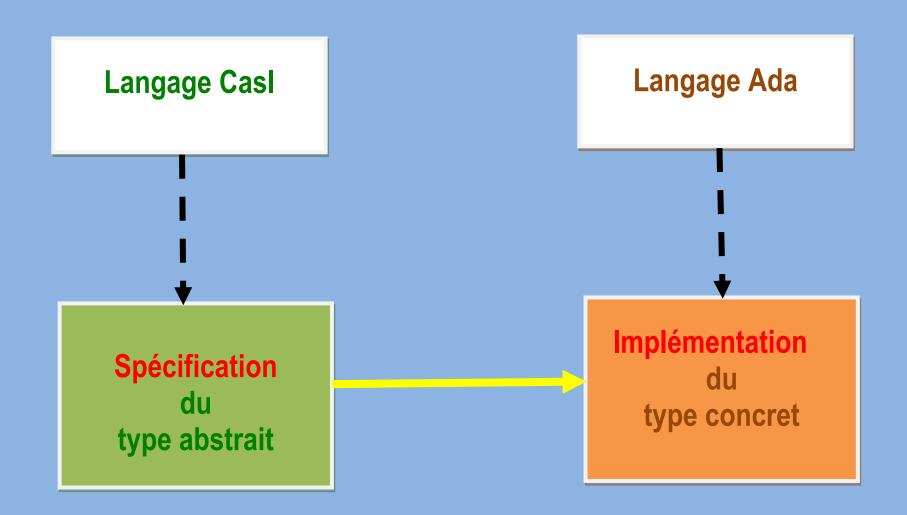
end

2-le développeur implémente la spécification du type

Le développeur implémente, ensuite, le types abstrait en type concret pour :

- -fournir une représentation des données,
- -décrire les opérations,

en utilisant un langage de programmation.



Exemple d'implémentation du type concret

1- Représentation des objets de compte

2- Implémentation des opérations du type

```
_créer () : compte
    begin
    c:compte
    read( c ._titulaireDuCompte) ;
    c ._soldeDuCompte := 0. ;
    c._IndicateurCloture := false ;
    return c
    end
```

```
_créditer (c :compte, s : real) : compte
    begin
    c ._soldeDuCompte := c ._soldeDuCompte + s ;
    return c
    end
```

```
_débiter (c :compte, s : real) : compte
    begin
    c ._soldeDuCompte := c ._soldeDuCompte - s ;
    return c
    end
```

```
_cloturer (c :compte) : compte
    begin
    c ._IndicateurCloture := true ;
    return c
    end
```

```
_titulaire (c :compte) : string
begin
return c ._titulaireDuCompte
end
```

```
_cloturé (c :compte) : boolean
begin
return c ._IndicateurCloture
end
```

```
_solde (c :compte) : real
begin
return c ._soldeDuCompte
end
```

Exemple du type abstrait polynôme:

Un cahier des charges simplifié spécifie qu'un polynôme peut être représenté par :

- -un degré, noté n,
- -et une suite de **n+1** coefficients, notés ai:

$$P = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + ... + a_1 x + a_0$$

Il définit également les opérations légales suivantes:

1- créer le polynôme nul :

$$P=0$$

2- prendre un polynôme P de degré **n-1** et un terme constant **a** pour **construire** le polynôme :

$$P.x + a$$

3-calculer le degré d'un polynôme,

P=
$$a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + a_{n-1} x^{n-1}$$

4-calculer le coefficient d'un polynôme,

$$P= a_n x_n + a_{n-1} x_{n-1} + + ... + a_0 x_0$$
$$i \in [0;n] \implies \textbf{coefficient} (P,i) = a_i$$

5-tester la nullité d'un polynôme,

$$P = a_n x_n + a_{n-1} x_{n-1} + a_0 x_0$$

$$P=Nul \Leftrightarrow degré(P) = 0 \land \forall i \in N \cdot [coefficient (P,i) = 0]$$

Exemple de spécification en CASL du type abstrait polynome

(à copier, éditer sous emacs et analyser sous hets)

library polynome

%% attention : le fichier contenant la spécification doit s'appeler polynome.casl

%% liste des importations (downloading) à partir des librairies standards

from Basic/NumbersgetInt , Ratfrom Basic/SimpleDatatypesgetBoolean

%%Spécification du type abstrait des polynômes

spec POLYNOME =

%%Commencer par indiquer quels sont les types abstraits réutilisés: ici, les types abstraits **Int** et **Rat**

Int and Rat and Boolean

then

%% donner un nom pour désigner le type abstrait défini par la *spécification* sort Polynome

%% donner la signature des opérations du type

ops

Nul : Polynome; %(opération qui construit le polynome nul)% Construire : Polynome * Rat -> Polynome; %(construit un polynome)%

estNul : Polynome -> Boolean; %(teste si un polynome est nul)%
Degre : Polynome -> Int; %(calcule le degre d'un polynome)%

Coefficient : Polynome * Int -> Rat %(calcule un coefficient d'un polynome)%

forall p1:Polynome; a0, x0:Rat; i:Int

%% axiomes définissant les opérations par leurs propriétés

%%définir observateur estNul

- . estNul(Nul) = True
- $\cdot \operatorname{estNul}(\operatorname{Construire}(p1,a0)) = \operatorname{True} <=> \operatorname{estNul}(p1) = \operatorname{True} / a0 = 0$

%%définir observateur Degre

- . **Degre**(**Nul**) = 0
- . **Degre** (Construire(p1,a0)) = 0 <=> estNul(p1)= True
- . Degre (Construire(p1,a0)) = Degre(p1)+1 <=> estNul(p1)= False

Implémentation du type polynôme

Pour implémenter un type abstrait, le développeur doit franchir les étapes suivantes :

1-choisir un langage de codage,

2-proposer une implémentation des objets du type,

3-sur la base de cette implémentation, proposer une implémentation pour opérations du type s'appuyant sur sa spécification.

Première phase d'implémentation du type abstrait

On crée un fichier interface qui sera consultable par le futur utilisateur du type

C'est dans ce fichier interface, appelé polynome.h qu'il faut:

- proposer une représentation pour les objets de type
 Polynome,
- déclarer toutes des opérations du type

Exemple de fichier interface : polynome.h

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <ctype.h>
#define
            MaxSize 10
#define
           FAUX
#define
           VRAI
typedef
           int
                  BOOLEEN;
Proposer un type CONCRET pour implémenter le type ABSTRAIT des polynomes
typedef struct un_polynome
      int sonDegre;
      float sonCoefficient[MaxSize];
      } polynome;
   définition du type des polynômes: un type pointeur vers un objet de type polynôme */
typedef struct un_polynome * POLYNOME;
```

```
créer un polynôme nul*/
POLYNOME Nul();
construire le polynôme "p1*x + a0" */
POLYNOME Construire(POLYNOME p1, float a0);
calculer le degré d'un polynôme */
int Degre(POLYNOME p);
calculer le coefficient de rang i d'un polynôme */
float Coefficient(POLYNOME p, int i);
tester si un polynôme est un polynôme nul*/
BOOLEEN estNul(POLYNOME p);
```

Seconde phase d'implémentation du type abstrait

On crée un fichier implémentation non consultable par le futur utilisateur du type.

Le fichier détaille l'implémentation des opérations de toutes du type.

Ici, ce fichier sera nommé polynome.c

Exemple de fichier implémentation : polynome.c

```
#include "polynome.h"
/*Créer un polynôme nul*/
POLYNOME Nul()
   POLYNOME p;
   int i:
   p = malloc(sizeof(struct un_polynome));
   if(p == NULL)
         fprintf(stderr,"Allocation impossible \n");
         exit(EXIT_FAILURE);
          else
          p->sonDegre = 0;
            for(i=0; i \le MaxSize-1; i++) p-> sonCoefficient[i] = 0;
  return p;
```

```
/*Construire un polynôme non nul */
POLYNOME Construire(POLYNOME p1, float a0)
 POLYNOME p; int i;
 p = malloc(sizeof(struct un_polynome));
if(p = NULL)
       fprintf(stderr,"Allocation impossible \n");
       exit(EXIT_FAILURE);
else
      if( estNul(p1))
             \{p-> sonDegre = 0; p-> sonCoefficient[0] = a0;
               for(i=1; i \le MaxSize-1; i++) p-> sonCoefficient[i] = 0;
       else
            \{p-> sonDegre = p1-> sonDegre + 1; p-> sonCoefficient[0] = a0;
              for(i=1; i \le p1-> sonDegre+1; i++) p->sonCoefficient[i] = p1-> sonCoefficient[i-1];
              for(i=p1->sonDegre+2; i <= MaxSize-1; i++) p->sonCoefficient[i] = 0;
return p;
```

```
/*Calculer le degré d'un polynôme */
int Degre(POLYNOME p)
     {return p->sonDegre;
/*Calculer le coefficient de rang i d'un polynôme */
float Coefficient(POLYNOME p, int i)
     {return p->sonCoefficient[i];
/*Tester si le polynôme est nul*/
BOOLEEN estNul(POLYNOME p)
      {int i;
     if (p-> sonDegre != 0) return FAUX;
     for(i=0; i \le p > sonDegre; i++)
                  if (p-> sonCoefficient[i] != 0) return FAUX;
     return VRAI;
```

II- Spécification d'un type abstrait

Formellement, un type abstrait est défini à l'aide d'un triplet:

 $(\Sigma, \Omega, \mathsf{E})$

Σ: désigne un ensemble de symboles: les sortes,

Ω: une liste d'opérations avec leur signature,

E : une liste d'axiomes pour exprimer leurs propriétés

•

Exemple de spécification du type abstrait

```
%%Spécification du type abstrait des comptes
spec COMPTE=
%% spécification par extension sur REAL et STRING
        Rat and String and Boolean
   then
                      %(type abstrait des comptes)%
   sort Compte
%%profils ou signature des opérations du type
    ops
%% constructeur du type
              -créer :
                                Compte;
%% modificateurs du type
              _crediter
                             : Compte x Rat \rightarrow? Compte;
              debiter
                        : Compte x Real \rightarrow? Compte;
              cloturer
                                     Compte \rightarrow? Compte;
%% accesseurs du type
                              :Compte → String
              titulaire
```

```
_solde
                              : Compte \rightarrow Rat;
              _cloturé
                              : Compte \rightarrow Boolean;
%% domaines des fonctions partielles
\forall c1,c2: Compte : s1:Rat : p1,p2:String
              • def _crediter(c1, s1) <=> ¬_cloturé(c1)
              • def _debiter(c1, s1) <=> ¬_cloturé(c1)
              • def _cloturer(c1) <=> ¬ _cloturé(c1)
%%définition de l'observateur _cloturé
      • ¬ _cloturé (_créer)
      • _cloturé (_cloturer(cl))
%%définition l'opération solde
      \bullet _solde(_creer)= 0
      • \_solde(\_cloturer(c1)) = \_solde(c1)
      • \_solde(\_crediter(c1,s1)) = \_solde(c1)+ s1
      • _solde(_debiter(c1,s1))
                                    = _solde(c1)-s1
%%définition l'opération titulaire
      • _titulaire(c1)= titulaire(c2) => c1 = c2
      • <u>__titulaire</u> (cloturer (cl)) = __titulaire(cl)
      • _titulaire(crediter(c1,s1) )= _titulaire(c1)
      • _titulaire(debiter(c1,s1))
                                    = _titulaire(c1)
```

Exemple de composant Σ

%%Spécification du type abstrait des comptes

spec COMPTE=

%% spécification par extension sur REAL et STRING

Rat and String and Boolean

then sort Compte

%(type abstrait des comptes)%

Exemple de composant Ω

```
%%profils ou signature des opérations du type
      ops
%% constructeur du type
              -créer :
                              Compte;
%% modificateurs du type
              _crediter : Compte x Real \rightarrow? Compte;
              _debiter : Compte x Real \rightarrow? Compte;
              _cloturer : Compte \rightarrow? Compte;
%% accesseurs du type
              _titulaire :Compte → String
              _{\mathbf{solde}} : \mathbf{Compte} \rightarrow \mathbf{Real};
              cloturé
                            : Compte \rightarrow Boolean;
%% domaines des fonctions partielles
\forall c1,c2: Compte; s1:Real; p1,p2:String
              • def _crediter(c1, s1) <=> ¬ _cloturé(c1)
              • def _debiter(c1, s1) <=> ¬ _cloturé(c1)
              • def _cloturer(c1) <=> ¬_cloturé(c1)
```

Exemple de composant E

Qu'est-ce qu'une sorte?

Une sorte (sort en CASL) est un symbole qui désigne un type abstrait de données, à savoir:

- un ensemble d'objets,
- muni d'opérations pour manipuler les objets

Le terme sorte est introduit pour éviter la confusion avec la notion de type (utilisé en programmation).

Le but d'une spécification est de définir une sorte.

Exemple

Soit l'en-tête de la spécification type abstrait des polynômes.

```
%%Spécification du type abstrait des polynômes%%
```

```
spec POLYNOME =
   Int and Rat and Boolean (% réutilise Int , Rat et Boolean %)
   then
   sort Polynome
```

Comment le lire?

POLYNOME: nom du module de spécification.

Le **module** de spécification appelé **POLYNOME** définit la **sorte** :

Polynome

Polynome : désigne le type abstrait des polynômes .

1-Signature d'un type abstrait

Le couple :

 (Σ, Ω)

définit la signature du type abstrait

La signature est la **partie visible** ou **interface** d'une spécification.

Comment construire une signature?

La signature d'un type abstrait est construite en deux parties:

1-en-tête : une liste de sortes qui sont définies ou simplement réutilisées par la spécification

2- liste de signatures d'opérations.

Exemple de signature du type COMPTE

1-En-tête : liste de sortes

```
%%Spécification du type abstrait des comptes
spec COMPTE=
%% spécification par extension sur REAL et STRING
Rat and String and Boolean
```

then sort Compte %(type abstrait des comptes)%

2- liste de signatures d'opérations

```
%%profils ou signature des opérations du type
      0ps
%% constructeur du type
              -créer :
                               Compte;
%% modificateurs du type
              _crediter
                         : Compte x Real \rightarrow? Compte;
              _debiter : Compte x Real \rightarrow? Compte;
              cloturer : Compte \rightarrow? Compte:
%% accesseurs du type
                            :Compte → String
             titulaire
              _{\mathbf{solde}} : Compte \rightarrow Real;
             cloturé
                             : Compte \rightarrow Boolean;
%% domaines des fonctions partielles
\forall c1,c2: Compte; s1:Real; p1,p2:Nom
              • def _crediter(c1, s1) <=> ¬_cloture(c1)
              • def _debiter(c1, s1) <=> ¬_cloture(c1)
              • def _cloturer(c1) <=> ¬_cloture(c1)
```

Signature d'opération

La signature d'une opération précise:

- les sortes de ses arguments,
- la **sorte** de son résultat.

Il prend la forme suivante:

F:
$$A_1 \times A_2 \times ... \times A_n \rightarrow A$$

F: désigne l'opération

A₁, ..., A_n: sortes des **arguments**,

→ : flèche symbolisant l'application

→ ?:signifie que la fonction F est partielle.

A : sorte du résultat,

x : opérateur **produit cartésien** (impose un ordre)

Les trois cas des opérations

1-Cas d'opérations sans argument

_créer: Compte;

2-Cas d'opérations partielles

```
_crediter : Compte x Rat \rightarrow? Compte;
```

_cloturer : Compte →? Compte ;

3-Cas d'opérations totales:

```
_solde : Compte \rightarrow Rat;
```

_titulaire : Compte → String

Classification des sortes

Une sorte est dite définie s'il s'agit d'une nouvelle sorte que la spécification en cours est censée définir.

Une sorte est dite exportée s'il s'agit d'une sorte :

- -prédéfinie
- et réutilisée dans la spécification courante.

Soit la signature du type abstrait Vente :

```
spec VENTE =
   AGENCE
   then
   sort Vente
    ops
   vendre : Vehicule x Client \rightarrow Vente;
   vendu-le : Vente \rightarrow Date;
```

Dans cet exemple, la seule sorte **définie** par la spécification **VENTE** est la sorte :

Vente.

Toutes les autres sortes, à savoir:

Vehicule, Client, Date

sont des sortes réutilisées.

Elles sont exportées par la spécification AGENCE.



Exportation

AGENCE Vehicule, Client, Date

Classification des opérations

On dira qu'une opération est un constructeur si :

- -elle retourne un résultat
- -résultat de **sorte définie** par la spécification courante.

Sa signature prend la forme suivante :

F:
$$A_1 \times A_2 \times ... \times A_n \longrightarrow A$$

A₁, ...,A_n: sortes des arguments

A : sorte définie

Un constructeur peut être en mode constructif: il crée un nouvel objet:

```
%%profils ou signature des opérations du type ops
%% constructeur du type
_créer: Compte;
```

L'opération est sans argument.

Un constructeur peut être également en mode mutatif:

- modifie l'état d'un objet existant
- et créer donc un nouvel objet avec le nouvel état.

```
%% modificateurs du type
```

```
_crediter : Compte x Rat \rightarrow? Compte;
```

_debiter : Compte x Rat \rightarrow ? Compte;

_cloturer : Compte \rightarrow ? Compte;

A retenir!:

Contrainte de génération

Tout objet d'une sorte définie doit être le résultat de l'application d'un certain constructeur.

Cette contrainte est appelée contrainte de génération.

Accesseurs

Un accesseur est une opération du type qui permet :

- d'observer l'état d'un objet du type,
- sans y apporter une quelconque modification.

Une opération est un accesseur si et seulement si:

- elle a au moins un argument de sorte définie,
- elle rend un résultat de sorte exportée.

Sa signature prend la forme suivante :

F:
$$A_1 \times A_2 \times ... \times A_n \longrightarrow A$$

Au moins l'une des sortes A₁, ...,A_n est une sorte définie.

A : est une sorte exportée.

C'est le cas des opérations suivantes:

```
_solde : Compte -> Rat;
_titulaire : Compte -> String ;
```

Précondition

Dans certains cas, les opérations du type sont des fonctions partielles.

Le domaine de définition d'une opération partielle est spécifié à l'aide d'un axiome.

Cet axiome est appelé précondition.

Pour revenir à l'exemple de la sorte Compte, on peut alors remarquer que l'opération:

est déclarée dans la signature comme suit:

crediter: Compte x Rat \rightarrow ? Compte;

Le symbole ? signifie qu'elle n'est pas définie partout.

Elle n'est définie que **si et seulement si** le compte n'est pas **cloturé**.

Ce qui est exprimé par la précondition:

La précondition définit le **domaine** de l'opération _créditer()

Ainsi, si dans la signature du type Compte, on a :

```
%% constructeurs du type
_crediter : Compte x Rat →? Compte;
_debiter : Compte x Rat →? Compte;
_cloturer : Compte →? Compte;
```

On doit avoir obligatoirement:

%% domaines des fonctions partielles

```
∀ c1: Compte ; s1:Rat
```

- def _crediter(c1, s1) <=> est_cloturé(c1) = False
- def _debiter(c1, s1) <=> est_cloturé(c1) = False
- def _cloturer(c1) <=> est_cloturé(c1) = False

III- Réutilisation et hiérarchie entre les types

Il est important de **structurer la définition** des types abstraits en se donnant la possibilité de:

- réutilisation
- -et d'extension.

Le mécanisme de **réutilisation** consiste à **réutiliser** les éléments(sortes, opérations) définis par d'autres types.

Le mécanisme d'extension donne la possibilité de construire un type «au-dessus » d'autres types :

- prédéfinis,
- ou fournis par une librairie.

1-La réutilisation dans les types abstraits

La notion de réutilisation dans les types abstraits est un mécanisme qui rend possible:

-la **définition** de **sortes** et d'**opérations** dans certains types abstraits,

-et leur utilisation, ensuite, par d'autres.

Soit la signature en **Casl** de la spécification appelée inventaire, définie comme suit:

```
from lib/Numbers get Nat
from lib/CharactersAndStrings get String

spec INVENTAIRE =
String and Nat
then
sorts Vehicule, Client;
```

Elle signifie la réutilisation des types abstraits :

Nat et String

Lesquelles sont **exportées** par des librairies standards :

lib/Numbers

lib/CharactersAndStrings

Les sortes Véhicule et Client sont spécifiées en réutilisant les sortes Nat et String

INVENTAIRE Client, Véhicule,...

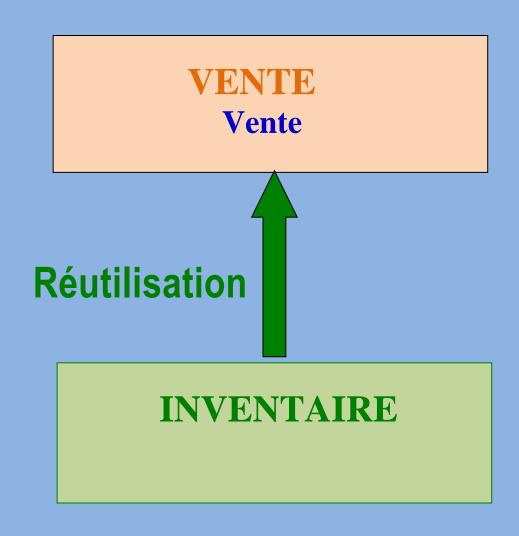
Réutilisation

NAT, STRING Nat, String

Soit la signature du type abstrait Vente, définie comme suit:

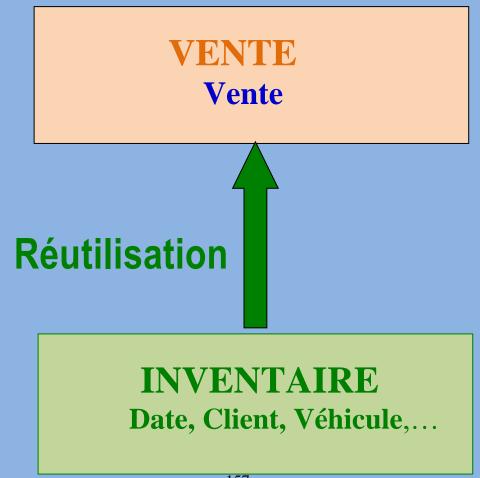
```
spec VENTE =
   INVENTAIRE
   then
   sort Vente
   ops
     vendre : Vehicule x Client → Vente;
   vendu_a: Vente x Véhicule → Client;
   vendu_le: Vente x Véhicule → Date;
```

Elle signifie la réutilisation des éléments définis par la spécification INVENTAIRE.

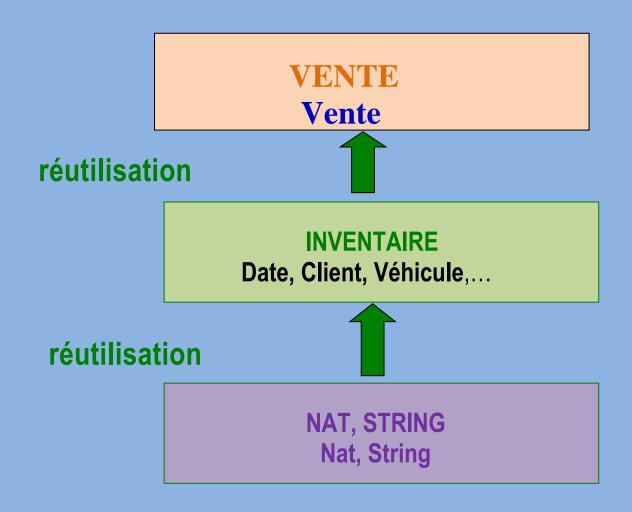


...et donc, par héritage, la réutilisation des sortes :

Date, Client, Véhicule,...



...et donc, par héritage, la réutilisation des sortes : Nat, String



2-La hiérarchie entre les types

La notion de hiérarchie entre les types est fondamentale pour structurer la construction de types abstraits.

Par un mécanisme d'extension, un type abstrait est construit de façon incrémentale «au-dessus» de types abstraits exportés.

Ainsi des spécifications très complexes sont construites de façon :

- structurée
- -et incrémentale

à partir de spécifications moins complexes.

Soit, par exemple, les spécifications **POLYNOME0** et **POLYNOME1** dont les signatures sont définies comme suit :

Spécification Polynome0

Spécification Polynome1

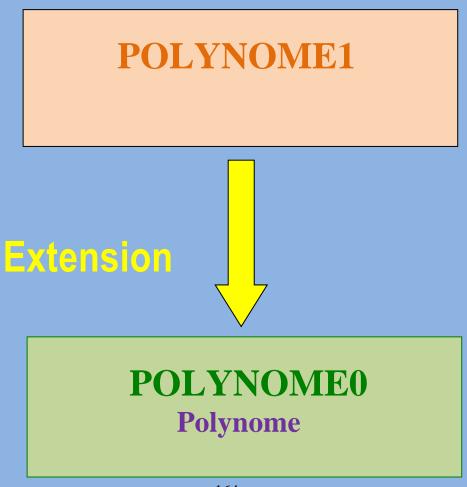
```
spec POLYNOME1 =
    POLYNOME0
then
ops %(on ajoute les accesseurs)%
    estNul: Polynome →Boolean;
    Degre: Polynome →Int
    Coefficient: Polynome * Int →? Rat
...
end
```

Ces deux signatures expriment **explicitement** une hiérarchie établie entre les deux spécifications :

- POLYNOMEO, d'une part,
- et POLYNOME1 d'autre part.

Dans cette hiérarchie, le type POLYNOME1 est "audessus" du type POLYNOME0

On dit que la spécification POLYNOME1 est construite par extension du type POLYNOME0.



Vue extensive sur la spécification POLYNOME1

```
spec POLYNOME1 =
              Int and Rat and Boolean
   then
%% spécification par extension sur Nat et Rat
   sort Polynome
   Nul: Polynome
   Construire: Polynome x Rat \rightarrow Polynome
   then
   ops %(les accesseurs)%
            estNul: Polynome →Boolean;
            Degre: Polynome →Int
            Coefficient: Polynome * Int \rightarrow? Rat
end
```