

# Programmation Logique

■ **Objectif** : connaître un nouveau paradigme de programmation, la programmation logique et apprendre à programmer en Prolog

■ **Intérêts** :

- culture générale informatique
- Prolog est un langage largement utilisé en IA, en particulier dans le traitement des langues
- Prolog connaît aussi des applications dans l'industrie (systèmes experts, traitement des langues, bases de données déductives, ...)

■ **Références** :

- *Logique, réduction, résolution*, R. Lalement, **Masson**
- *Prolog*, F. Gannesini, H. Kanoui, R. Pasero, M. van Caneghem, **InterEditions**
- *Intelligence Artificielle & Informatique Théorique*, J.M. Alliot, T. Schiex, P. Brissot, F. Garcia, **Cepadues**

# Historique de Prolog (1/2)

- 1970 Utiliser la logique comme **langage de programmation**  
Clauses de Horn (R. Kowalski)  
Q-systèmes (A. Colmerauer)
- 1972 Premier interprète Prolog (A. Colmerauer et  
P. Roussel - Université d'Aix-Marseille)
- 1977 Premier compilateur Prolog (D. H. D. Warren - Université  
d'Édimbourg)
- 1980 Prolog est choisi comme langage de base pour le projet  
japonais de "5e génération" (IA)
- 1990 Prolog évolue vers la **Programmation par  
Contraintes** (Prolog IV)

## Historique de Prolog (2/2)

---

- Première implantation de Prolog due à l'équipe de Colmerauer et Roussel, à Marseille-Luminy en 1972. Première interprétation logique donnée par Kowalski en 1974. Voir pour plus de détails la page de Colmerauer <http://www.lim.univ-mrs.fr/~colmer/tablematiere.html>
- Deux syntaxes ont été proposées, celle de Marseille et celle d'Edimbourg (la plus courante, proposée par Warren en 1974).
- Prolog est plutôt interprété, mais il existe des versions compilées
- Nombreuses implémentations : *SWI-Prolog*, *GNU-Prolog*, *SICTus-Prolog*, *Prolog II*, *Visual-Prolog*, *Quintus-Prolog*, ...

## GNU-Prolog

---

- Nous utiliserons **GNU-Prolog** qui possède une syntaxe Edimbourg.
- GNU-Prolog est développé à l'INRIA et est libre
- GNU-Prolog offre un compilateur en deux parties :
  - compilation en byte-code pour exécution sur la machine virtuelle incluse (Warren Abstract Machine)
  - compilation en code natif (exécution plus rapide)
- GNU-Prolog offre pour l'exécution
  - un interpréteur qui travaille avec le byte-code
  - la possibilité de générer un exécutable pour application stand-alone
- Plus d'info sur <http://gnu-prolog.inria.fr/>

## Paradigme de Prolog (1/4)

### Prolog = Programmation Logique

- un programme consiste en la déclaration d'une série de faits et de règles de déduction.

```
homme('roger').
homme('robert').
femme('gertrude').
femme('germaine').

humain(X) :- homme(X).
humain(X) :- femme(X).
```

```
enfant_de('roger','gertrude').
enfant_de('gertrude','germaine').

petit_enfant_de(X,Y) :- enfant_de(X,Z),enfant_de(Z,Y).
```

## Paradigme de Prolog (2/4)

- L'exécution du programme consiste à prouver un théorème. Le programme répond si le théorème peut être prouvé ou non à partir des déclarations.



```
GNU Prolog console
File Edit Terminal Help
| ?- humain(E).
E = roger ? ;
E = robert ? ;
E = gertrude ? ;
E = germaine
yes
| ?- petit_enfant(B,'germaine').
uncaught exception: error(existence_error(procedure,petit_enfant/2),top_level/0)
| ?- petit_enfant_de(B,'germaine').
B = roger ? ;
no
| ?- |
```

## Paradigme de Prolog (3/4)

- La **programmation logique** est un paradigme particulier, où les calculs se font sous forme de preuves logiques. A distinguer de :
  - *la programmation procédurale* : adaptée aux ordinateurs, épouse leur fonctionnement itératif (C, Pascal, ADA, Java, ...)
  - *la programmation fonctionnelle* : description de traitements par des fonctions, la composition de fonctions et la récursivité (Caml, Lisp, Scheme,...)
- **Prolog = programmation déclarative** (Prolog, Lisp, Caml,...) , et non impérative (C, Java,...)
  - Le programme ne décrit pas des instructions à exécuter, mais une situation correspondant à un problème à résoudre
- la programmation déclarative n'est pas incompatible avec la structuration objet (Prolog++, LogTalk)

## Paradigme de Prolog (4/4)

- Le problème est décrit sous forme de **formules logiques**. L'interpréteur Prolog se charge de le résoudre par des mécanismes logiques.
  - on ne dit pas à la machine ce qu'elle doit faire, comme en programmation impérative, on ne fait que lui *décrire le problème* sous forme logique
  - on spécifie les *propriétés du résultat* du programme et non pas le processus pour arriver à ce résultat
  - Prolog est naturellement récursif
  - Prolog utilise beaucoup les listes
- Pour des raisons calculatoires, les formules exprimées en Prolog sont restreintes aux **clauses de Horn**
- Revenons sur le formalisme logique ...

# Calcul propositionnel

## ■ Syntaxe :

- un ensemble de **variables** propositionnelles, appelées aussi **atomes** (notés souvent a,b,c,...)
- **formules propositionnelles** formées à partir des atomes, des constantes logiques 0 et 1 et des connecteurs  $\neg$ ,  $\Rightarrow$ ,  $\vee$  et  $\wedge$ .

## ■ Formules bien formées :

- les atomes sont des formules bien formées
- si f et g sont des formules bien formées et x est une variable, alors  $\neg f$ ,  $f \vee g$ ,  $f \wedge g$ ,  $f \Rightarrow g$  sont des formules bien formées

## ■ Exemples : $f \Rightarrow g \vee h$ est bien formée, $f \Rightarrow \vee h$ ne l'est pas

# Calcul des prédicats

## ■ Syntaxe :

- un ensemble de **variables** (notées souvent x,y,z,...)
- un ensemble de **constantes** (notées souvent a,b,c,...)
- un ensemble de **fonctions** d'arité strictement positives (les constantes peuvent être vues comme des fonctions d'arité 0)
- **termes** : toute variable ou constante est un terme, si f est un symbole de fonction d'arité n, et  $t_1, \dots, t_n$  sont des termes,  $f(t_1, \dots, t_n)$  est un terme
- un ensemble de **prédicats** (relations) d'arité positives ou nulles
- **atomes** : expressions de la forme  $p(t_1, \dots, t_n)$  où p est un symbole de prédicat n-aire et  $t_1, \dots, t_n$  sont des termes
- **formules du premier ordre** : formées à partir des atomes, des constantes logiques 0 et 1 et clos par les connecteurs  $\neg$ ,  $\Rightarrow$ ,  $\vee$ ,  $\wedge$ ,  $\forall$  et  $\exists$ . Les quantificateurs  $\forall$  et  $\exists$  ne portent que sur des variables.

## ■ Exemple : $(\text{homme}(\text{Socrate}) \wedge (\forall x \text{ homme}(x) \Rightarrow \text{mortel}(x))) \Rightarrow \text{mortel}(\text{Socrate})$

- **variables** : Socrate
- **fonctions** :
- **constantes** : Socrate
- **prédicats** : homme, mortel
- **atomes** : homme(Socrate), homme(x), mortel(x), mortel(Socrate)

## Formules bien formées

- **Remarque** : les parenthèses sont parfois considérées comme faisant partie du vocabulaire logique
- **Formules bien formées** :
  - les atomes sont des formules bien formées
  - si  $f$  et  $g$  sont des formules bien formées et  $x$  est une variable, alors  $\neg f$ ,  $f \vee g$ ,  $f \wedge g$ ,  $f \Rightarrow g$ ,  $\forall x f$  et  $\exists x f$  sont des formules bien formées
- **Exemples** :
  - $(\text{homme}(\text{Socrate}) \wedge (\forall x \text{ homme}(x) \Rightarrow \text{mortel}(x))) \Rightarrow \text{mortel}(\text{Socrate})$  est bien formée
  - $(\text{homme}(\text{Socrate}) \wedge \Rightarrow (\forall x \text{ homme}(x) \Rightarrow \text{mortel}(x))) \Rightarrow \text{mortel}(\text{Socrate})$  est mal formée

## Variables liées et libres

- On distingue les variables **liées** (quantifiées) et les variables **libres** (non liées par un quantificateur existentiel ou universel)
  - dans  $\forall x x \wedge \neg y \Rightarrow z$ ,  $x$  est liée,  $y$  et  $z$  sont libres
- Une formule sans variable libre est dite **formule close**
- La **logique des prédicats** (ou logique du premier ordre) porte sur les formules ainsi définies
  - la logique des propositions (logique d'ordre 0) ne prend en compte que les variables et les connecteurs
  - la logique d'ordre 2 autorise la quantification des fonctions et des prédicats

## Formules universelles

- Un **littéral** est un atome (littéral positif) ou la négation d'un atome (littéral négatif)
- Une formule où les quantificateurs ( $\forall$  et  $\exists$ ) apparaissent tous en tête est dite **prénexe**
- Une formule **universelle** (resp. existentielle) est une formule prénexe close dont les seuls quantificateurs sont universels (resp. existentiels)
- Exemples :  $\neg \forall x \forall y \forall z \text{enfant}(x,y) \wedge \text{enfant}(y,z) \Rightarrow \text{petit\_enfant}(x,z)$  est une formule universelle  
 $\neg \forall x \text{enfant}(x,y) \exists z \text{enfant}(x,z)$  n'est pas une formule universelle, ni existentielle

## Clauses

- Une **clause** est une formule universelle dont les sous-formules non quantifiées sont des littéraux ou des disjonctions de littéraux. Une clause (en calcul des prédicats) a donc pour forme générale
$$\forall x_1, \dots, x_n a_1 \vee \dots \vee a_p \vee \neg b_1 \vee \dots \vee \neg b_q$$
où les  $a_i$  et  $b_i$  sont des atomes
- Exemple :  $\forall x \text{homme}(x) \vee \text{femme}(x) \vee \neg \text{humain}(x)$ . Cette clause correspond à la formule  $\forall x \text{humain}(x) \Rightarrow (\text{homme}(x) \vee \text{femme}(x))$
- La **clause vide**, notée  $\square$ , ne contient aucun littéral : elle est toujours fausse

## Clauses de Horn

- Une **clause de Horn** est une clause comportant au plus un littéral positif. Une clause de Horn a donc pour forme générale

$$\forall x_1, \dots, x_n \ a \vee \neg b_1 \vee \dots \vee \neg b_q$$

où les  $B_i$  sont des atomes. Une clause de Horn peut également s'écrire :  $\forall x_1, \dots, x_n \ b_1 \wedge \dots \wedge b_q \Rightarrow a$

- Exemple :  $\forall x,y,z \text{ pere}(x,y) \vee \text{pere}(y,z) \vee \neg\text{grand-pere}(x,z)$

- Les seules formules pouvant être écrites en Prolog sont des clauses de Horn

## Clauses de Horn et Prolog (1/3)

- En Prolog, on peut écrire des clauses de Horn avec un littéral positif et au moins un littéral négatif. Ce sont des **règles**.

- Exemple :  $\forall x \forall y \forall z \text{ enfant}(x,y) \wedge \text{enfant}(y,z) \Rightarrow \text{petit\_enfant}(x,z)$  est équivalent à  $\forall x \forall y \forall z \neg \text{enfant}(x,y) \vee \neg \text{enfant}(y,z) \vee \text{petit\_enfant}(x,z)$  s'écrit en Prolog

```
petit_enfant_de(X,Z) :- enfant_de(X,Y),enfant_de(Y,Z).
```

- En Prolog, on peut écrire des clauses de Horn sans littéral négatif (clauses de Horn positives), mais avec seulement un littéral positif. Ce sont des **faits**.

- Exemple :

```
enfant_de('roger','gertrude').  
enfant_de('gertrude','germaine').
```



## Clauses de Horn et Prolog (2/3)

- En Prolog, on peut écrire des clauses de Horn sans littéral positif, (clauses de Horn négatives), mais avec seulement des littéraux négatifs. Ce sont des **but**s.

- **Exemple** : `petit_enfant_de(B,'germaine') ∧ neveu(X,Y)` est un but constitué de deux littéraux positifs.

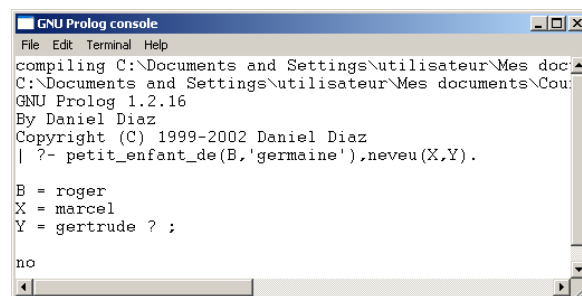
*En fait, les buts sont écrits en Prolog comme des littéraux positifs, mais Prolog utilise implicitement pour raisonner la négation du but*

*La négation d'un but constitué par une conjonction de littéraux positifs  $a_1 \wedge \dots \wedge a_n$  va donc être manipulée par Prolog sous la forme d'une clause de Horn négative  $\neg a_1 \vee \dots \vee \neg a_n$*

```
?- petit_enfant_de(B,'germaine'),neveu(X,Y).
```

## Clauses de Horn et Prolog (3/3)

- Un programme Prolog est donc un **ensemble de faits et de règles**, le tout sous forme de clauses de Horn. L'interpréteur Prolog se sert de cette **base de connaissances** pour répondre à des **but**s.



```
GNU Prolog console
File Edit Terminal Help
compiling C:\Documents and Settings\utilisateur\Mes doc
C:\Documents and Settings\utilisateur\Mes documents\Cou
GNU Prolog 1.2.16
By Daniel Diaz
Copyright (C) 1999-2002 Daniel Diaz
| ?- petit_enfant_de(B,'germaine'),neveu(X,Y).

B = roger
X = marcel
Y = gertrude ? ;
no
```

# Syntaxe Prolog

- La **syntaxe Prolog** est très simple comparée à celle des langages impératifs
  - on se limite à la description d'une situation, pas de description des traitements
  - types de données limités : nombres, chaînes, identificateurs
  - structure de liste
- Un mécanisme intégré à l'interpréteur permet de raisonner sur les bases de connaissances exprimées sous forme de clauses de Horn
- Des commandes particulières permettent de contrôler le mécanisme de raisonnement

# Constantes

- Les constantes :
  - **Nombres** entiers ou flottants : `<nombre> ::= {-}[0-9]+{.[0-9]+}`
  - **Booléens** : `<booleen> ::= true | false`
  - **Identificateurs** alphanumériques débutant par une minuscule ou encadrés par des apostrophes : `<ident> ::= '[A-Za-z0-9_]*' | [a-z][A-Za-z0-9_]*`
  - **Chaînes de caractères** entre guillemets : `<chaîne> ::= "[A-Za-z0-9_\\$@...]*"`
- Exemples :
  - `jojo`, `'jojo'`, `'Roger'` sont des identificateurs
  - `"jojo"` est une chaîne de caractères

# Variables

## ■ Les variables :

- Identifiées par des chaînes de caractères débutant par une **majuscule** ou **\_**
- `<variable> ::= [A-Z] [A-Za-z0-9_]* | _ [A-Za-z0-9_]*`
- **Variable indéterminée** : `_`

## ■ Exemples de variables : `X, Y, Variable, Variable_Prolog, _X23`

- La variable indéterminée est utilisée quand sa valeur n'a pas d'intérêt pour l'utilisateur
- Une variable Prolog est une **variable au sens mathématique**, elle représente toujours le même objet (inconnu) et ne change pas de valeur dans la même "branche de démonstration"

# Prédicats

## ■ Les prédicats :

- identifiés par des chaînes de caractères débutant par une **minuscule**
- possède une **arité**
- `<prédicat> ::= <nom_prédicat>(<liste_paramètres>)`
- `<nom_prédicat> ::= [a-z] [A-Za-z0-9_]*`
- `<liste_paramètres> ::= <paramètre>{,<paramètre>}`\*
- `<paramètre> ::= <ident> | <nombre> | <chaîne> | <liste>`

## ■ La virgule représente le ET

- Exemples de prédicats : `est_un_chouette_langage(prolog), sèche_le_cours(Etudiant_X,cours_Prolog), triangle_rectangle(A,B,C)`

# Faits

---

## ■ Les faits :

- un fait est un prédicat avec des constantes comme paramètres
- `<fait> ::= <prédicat>`

## ■ Exemples de faits :

- `est_un_chouette_langage(prolog)`
- `aime('Juliette','Roméo')`

# Règles

---

## ■ Les règles :

- une règle est une **clause de Horn** constituée d'une tête de règle (le littéral positif) et une queue de règle (la conjonction des littéraux négatifs)
- `<règle> ::= <prédicat> :- <queue>`.
- `<queue> ::= <prédicat>{,<prédicat>}*`

## ■ Exemples de prédicats :

- `neveu(X,Y) :- fils(X,Z), frère_ou_sœur(Y,Z).`

- Ne pas oublier le **point** à la fin pour clore la règle

## Les ET et les OU

- La partie "hypothèse" d'une clause de Horn est une conjonction (la virgule étant un ET) :

```
grand_pere(X,Y) :- pere(X,Z),pere(Z,Y).
```

- On veut aussi pouvoir exprimer des disjonctions :

- première façon : on écrit plusieurs clauses

```
grand_pere(X,Y) :- pere(X,Z),pere(Z,Y).  
grand_pere(X,Y) :- pere(X,Z),mere(Z,Y).
```

- autre façon (pas toujours possible) le point-virgule représente le OU

```
humain(X) :- homme(X);femme(X).
```

- Il vaut mieux séparer les différentes parties d'une règle

## Rôle des prédicats

- Un prédicat exprime une **relation** entre objets ou/et une **propriété** d'un objet :

- Exemples :

- `suit_cours(etudiantX,cours_Prolog)`
- `numEtudiant(etudiantX,345667)`

- Plusieurs possibilités pour établir une même relation :

- *Hélène est une fille de cinq ans* peut s'exprimer par :
  - `fille(hélène). age(hélène,5).`
  - `fille_age(hélène, 5).`
  - `fille_5ans(hélène).`

- La modélisation dépend des raisonnements qu'on veut mener

# Programme Prolog

- Programme Prolog : c'est une liste de faits et de règles
- On regroupe généralement les règles qui ont le même prédicat de tête et les faits qui portent sur le même prédicat

```
enfant_de('roger','gertrude').
enfant_de('gertrude','germaine').
enfant_de('marcel','robert').
frère_ou_soeur('gertrude','robert').

neveu(X,Y) :- fils(X,Z), frère_ou_soeur(Y,Z).
petit_enfant_de(X,Y) :- enfant_de(X,Z),enfant_de(Z,Y).
```

- Commentaires : /\* blabla \*/ ou % blabla

# Portée des variables

- Attention : l'ordre de déclaration des règles peut jouer! (on verra plus loin comment)
- Portée des constantes et variables :
  - constante : porte sur tout le programme (tout le code chargé dans l'interpréteur)
  - variable : n'existe que dans la clause où elle se trouve

```
grand_pere(X,Y) :- pere(X,Z),pere(Z,Y).
grand_pere(X,Y) :- pere(X,Z),mere(Z,Y).
```

Ces deux variables sont différentes

Ces deux variables sont les mêmes (ont la même valeur)

## Variables anonymées

- Les variables anonymées débutent par \_
- Elles sont utilisées pour des variables dont on ne désire pas connaître la valeur

■ Exemple :

```
grand_pere(X,Y) :- pere(X,_Z),pere(_Z,Y).
grand_pere(X,Y) :- pere(X,_Z),mere(_Z,Y).
```

## Exécution

- On charge du code Prolog dans l'interpréteur en utilisant le prédicat unaire `consult`
  - `consult('nom_fichier')`.
- Possibilité de charger du code de plusieurs fichiers
  - des règles ou faits portant sur le même prédicat peuvent être déclarés dans des fichiers différents
- Une fois les programmes chargés et donc la base de faits et de règles constituée, on peut poser des questions

```
enfant_de('roger','gertrude').
enfant_de('gertrude','germaine').
enfant_de('marcel','robert').
frère_ou_soeur('gertrude','robert').

neveu(X,Y) :- enfant_de(X,Z), frère_ou_soeur(Y,Z).
petit_enfant_de(X,Y) :- enfant_de(X,Z),enfant_de(Z,Y).
```



## Démonstration Prolog

---

- A partir d'un programme, on peut poser des questions.
- Le mécanisme Prolog utilise les faits et règles chargés dans l'interpréteur pour répondre aux questions
- On parle de **résolution de question** ou de **démonstration de question**.
- Comment Prolog opère-t-il??