

Logique des prédicats

Damien Nouvel



Plan

1. Histoire et définitions

2. Manipulation de formules

Propositions vs prédicats

- ▶ Avantages et inconvénients la logique des propositions

Propositions vs prédicats

- ▶ Avantages et inconvénients la logique des propositions
 - + **Formalisation** logique solide
 - + Possibilité de **démonstrations**
 - + Monde clos

Propositions vs prédicats

- ▶ Avantages et inconvénients la logique des propositions
 - + **Formalisation** logique solide
 - + Possibilité de **démonstrations**
 - + Monde clos
 - Pas de **fonctions**
 - Pas de **catégories**
 - Pas de formules **génériques**

Propositions vs prédicats

- ▶ Avantages et inconvénients la logique des propositions
 - + **Formalisation** logique solide
 - + Possibilité de **démonstrations**
 - + Monde clos
 - Pas de **fonctions**
 - Pas de **catégories**
 - Pas de formules **génériques**
- ▶ Exemple
 - Jean est le père de Jacques et Alain, et Roger et le père de Tom.
 - On sait que le père d'un père s'appelle un grand-père.
 - Qui est le grand-père de Tom ?

Propositions vs prédicats

- ▶ Avantages et inconvénients la logique des propositions
 - + **Formalisation** logique solide
 - + Possibilité de **démonstrations**
 - + Monde clos
 - Pas de **fonctions**
 - Pas de **catégories**
 - Pas de formules **génériques**
- ▶ Exemple
 - Jean est le père de Jacques et Alain, et Roger et le père de Tom.
 - On sait que le père d'un père s'appelle un grand-père.
 - Qui est le grand-père de Tom ?
 - ⇒ *Raisonnement logique, évident pour un humain*
 - ⇒ *Impossible à formuler correctement en logique des propositions*

Propositions vs prédicats

- ▶ Avantages et inconvénients la logique des propositions
 - + **Formalisation** logique solide
 - + Possibilité de **démonstrations**
 - + Monde clos
 - Pas de **fonctions**
 - Pas de **catégories**
 - Pas de formules **génériques**
 - ▶ Exemple
 - Jean est le père de Jacques et Alain, et Roger et le père de Tom.
 - On sait que le père d'un père s'appelle un grand-père.
 - Qui est le grand-père de Tom ?
 - ⇒ *Raisonnement logique, évident pour un humain*
 - ⇒ *Impossible à formuler correctement en logique des propositions*
- ⇒ *Logique des **prédicats** étend la logique des propositions*

Quantité et qualité des formules

- ▶ On peut qualifier les propositions selon

Quantité et qualité des formules

- ▶ On peut qualifier les propositions selon
 - Leur **quantité** : **universelle** vs **particulière**

Quantité et qualité des formules

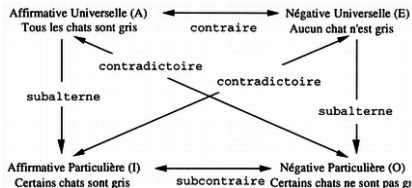
- ▶ On peut qualifier les propositions selon
 - Leur **quantité** : **universelle** vs **particulière**
 - **Extension** (ou dénotation)
 - ⇒ Ensemble d'**individus** dans le **domaine** du discours
 - ⇒ Par ex. : Homme \rightarrow Damien \vee Pierre \vee Paul \vee Jacques...

Quantité et qualité des formules

- ▶ On peut qualifier les propositions selon
 - Leur **quantité** : **universelle** vs **particulière**
 - **Extension** (ou dénotation)
 - ⇒ Ensemble d'**individus** dans le **domaine** du discours
 - ⇒ Par ex. : *Homme* → *Damien* ∨ *Pierre* ∨ *Paul* ∨ *Jacques* . . .
 - **Compréhension** (ou intention)
 - ⇒ Ensemble de caractères
 - ⇒ Par ex. : *Homme*(x) → *Humain*(x) ∧ *Male*(x)

Quantité et qualité des formules

- On peut qualifier les propositions selon
 - Leur **quantité** : **universelle** vs **particulière**
 - Extension** (ou dénotation)
 - ⇒ Ensemble d'**individus** dans le **domaine** du discours
 - ⇒ Par ex. : Homme → Damien ∨ Pierre ∨ Paul ∨ Jacques...
 - Compréhension** (ou intention)
 - ⇒ Ensemble de caractères
 - ⇒ Par ex. : Homme(x) → Humain(x) ∧ Male(x)
 - Leur **qualité** : **affirmative** ou **négative**



Carré logique (Aristote)

Alphabet

- ▶ Éléments pour la logique des prédicats :

Alphabet

- ▶ Éléments pour la logique des prédicats :
 - Variables et constantes
 - $V = x, y, z$ et $C = a, b, c, Pierre, Paul, Jacques \dots$

Alphabet

- ▶ Éléments pour la logique des prédicats :
 - Variables et constantes
 - $V = x, y, z$ et $C = a, b, c, Pierre, Paul, Jacques \dots$
 - Négation et connecteurs logiques
 - $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$

Alphabet

- ▶ Éléments pour la logique des prédicats :
 - Variables et constantes
 - $V = x, y, z$ et $C = a, b, c, Pierre, Paul, Jacques \dots$
 - Négation et connecteurs logiques
 - $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$
 - **Prédicats**
 - $P(x), Q(x, z), maries(x, y), pere(x, y), cousin(x, y)$
 - Application dans les valeurs de vérités

Alphabet

- ▶ Éléments pour la logique des prédicats :
 - Variables et constantes
 - $V = x, y, z$ et $C = a, b, c, Pierre, Paul, Jacques \dots$
 - Négation et connecteurs logiques
 - $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$
 - **Prédicats**
 - $P(x), Q(x, z), maries(x, y), pere(x, y), cousin(x, y)$
 - Application dans les valeurs de vérités
 - **Fonctions**
 - $f(x), g(x, y), mari(x), pere(x)$
 - Application dans le domaine

Alphabet

- ▶ Éléments pour la logique des prédicats :
 - Variables et constantes
 - $V = x, y, z$ et $C = a, b, c, Pierre, Paul, Jacques \dots$
 - Négation et connecteurs logiques
 - $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$
 - **Prédicats**
 - $P(x), Q(x, z), maries(x, y), pere(x, y), cousin(x, y)$
 - Application dans les valeurs de vérités
 - **Fonctions**
 - $f(x), g(x, y), mari(x), pere(x)$
 - Application dans le domaine
 - **Quantificateurs**
 - \forall (universel) et \exists (existentiel)
 - Opérateurs unaires sur les variables, ayant une **portée**

Alphabet

- ▶ Éléments pour la logique des prédicats :
 - Variables et constantes
 - $V = x, y, z$ et $C = a, b, c, Pierre, Paul, Jacques \dots$
 - Négation et connecteurs logiques
 - $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$
 - **Prédicats**
 - $P(x), Q(x, z), maries(x, y), pere(x, y), cousin(x, y)$
 - Application dans les valeurs de vérités
 - **Fonctions**
 - $f(x), g(x, y), mari(x), pere(x)$
 - Application dans le domaine
 - **Quantificateurs**
 - \forall (universel) et \exists (existentiel)
 - Opérateurs unaires sur les variables, ayant une **portée**

⇒ Exemple de formule : $\forall x, \exists y, y < x$

Définitions

▸ Termes

- Toute variable
- Toute fonction $f(x, y, z)$ si x , y et z sont des termes

Définitions

▶ Termes

- Toute variable
- Toute fonction $f(x, y, z)$ si x , y et z sont des termes

▶ Formule **atomique**

- Si P est un prédicat à n arguments et x_1, x_2, \dots, x_n sont des termes, alors $P(x_1, x_2, \dots, x_n)$ est une formule atomique

Définitions

▶ Termes

- Toute variable
- Toute fonction $f(x, y, z)$ si x, y et z sont des termes

▶ Formule **atomique**

- Si P est un prédicat à n arguments et x_1, x_2, \dots, x_n sont des termes, alors $P(x_1, x_2, \dots, x_n)$ est une formule atomique

▶ Formule **bien formée**

- Comme pour les propositions pour $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow, ()$
- Si une formule est atomique elle est bien formée
- Si Q est un quantificateur, x une variable et F une formule bien formée, alors QxF est également bien formée

Définitions

▸ Termes

- Toute variable
- Toute fonction $f(x, y, z)$ si x, y et z sont des termes

▸ Formule **atomique**

- Si P est un prédicat à n arguments et x_1, x_2, \dots, x_n sont des termes, alors $P(x_1, x_2, \dots, x_n)$ est une formule atomique

▸ Formule **bien formée**

- Comme pour les propositions pour $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow, ()$
- Si une formule est atomique elle est bien formée
- Si Q est un quantificateur, x une variable et F une formule bien formée, alors $Qx F$ est également bien formée

▸ **Portée** des quantificateurs

- Si Q est un quantificateur, x une variable et F une formule bien formée, alors la portée de Qx est F

⇒ Exemple : $P(x) \wedge \exists x(P(x, y) \wedge \forall y \neg Q(x, y) \vee \neg R(x, y))$

Liaison de variables

- ▶ Dans une formule, selon la **portée** des quantificateurs

Liaison de variables

- ▶ Dans une formule, selon la **portée** des quantificateurs
 - Variable **liée** : si elle est dans la portée d'un quantificateur
- ⇒ *Exemple* : $\forall xP(x), \forall xP(x) \wedge (\exists yQ(x, y))$

Liaison de variables

- ▶ Dans une formule, selon la **portée** des quantificateurs
 - Variable **liée** : si elle est dans la portée d'un quantificateur
⇒ *Exemple* : $\forall xP(x)$, $\forall xP(x) \wedge (\exists yQ(x, y))$
 - Variable **libre** : si elle n'est pas liée
⇒ *Exemple* : $P(x)$, $\forall x(P(x) \wedge Q(x, y))$

Liaison de variables

- ▶ Dans une formule, selon la **portée** des quantificateurs
 - Variable **liée** : si elle est dans la portée d'un quantificateur
 - ⇒ Exemple : $\forall xP(x)$, $\forall xP(x) \wedge (\exists yQ(x, y))$
 - Variable **libre** : si elle n'est pas liée
 - ⇒ Exemple : $P(x)$, $\forall x(P(x) \wedge Q(x, y))$
- ▶ Une formule peut être
 - **Close** : toutes les variables sont liées
 - **Ouverte** : il existe au moins une variable libre
 - ⇒ *Nous travaillons sur les formules closes*

Sémantique, domaine et interprétation

- ▶ Une **interprétation** / est constituée des éléments suivants

Sémantique, domaine et interprétation

- ▶ Une **interprétation** I est constituée des éléments suivants
 - **Domaine** D : valeurs que peuvent prendre les constantes
 - Constantes : élément de D
 - Prédicats : application de D^n dans $\{V, F\}$
 - Fonctions : application de D^n dans D
- ⇒ Une interprétation est un **modèle** pour une formule si elle la rend toujours vraie dans le domaine
- ▶ Exemple

Sémantique, domaine et interprétation

- ▶ Une **interprétation** I est constituée des éléments suivants
 - **Domaine** D : valeurs que peuvent prendre les constantes
 - Constantes : élément de D
 - Prédicats : application de D^n dans $\{V, F\}$
 - Fonctions : application de D^n dans D

⇒ Une interprétation est un **modèle** pour une formule si elle la rend toujours vraie dans le domaine

- ▶ Exemple
 - Formule : $\forall x(p(x) \rightarrow q(x, f(x)))$
 - Domaine : $D = [0, +\infty]$
 - Prédicats : $p(x)$ est vrai si $x < 1$, $q(x, y)$ est vrai si $x > y$
 - Fonctions : $f(x) = x^2$

Sémantique, domaine et interprétation

- ▶ Une **interprétation** I est constituée des éléments suivants
 - **Domaine** D : valeurs que peuvent prendre les constantes
 - Constantes : élément de D
 - Prédicats : application de D^n dans $\{V, F\}$
 - Fonctions : application de D^n dans D

⇒ Une interprétation est un **modèle** pour une formule si elle la rend toujours vraie dans le domaine

▶ Exemple

- Formule : $\forall x(p(x) \rightarrow q(x, f(x)))$
- Domaine : $D = [0, +\infty]$
- Prédicats : $p(x)$ est vrai si $x < 1$, $q(x, y)$ est vrai si $x > y$
- Fonctions : $f(x) = x^2$

⇒ Cette interprétation est un modèle pour la formule

Sémantique, domaine et interprétation

- ▶ Une **interprétation** I est constituée des éléments suivants
 - **Domaine** D : valeurs que peuvent prendre les constantes
 - Constantes : élément de D
 - Prédicats : application de D^n dans $\{V, F\}$
 - Fonctions : application de D^n dans D

⇒ Une interprétation est un **modèle** pour une formule si elle la rend toujours vraie dans le domaine

▶ Exemple

- Formule : $\forall x(p(x) \rightarrow q(x, f(x)))$
- Domaine : $D = [0, +\infty[$
- Prédicats : $p(x)$ est vrai si $x < 1$, $q(x, y)$ est vrai si $x > y$
- Fonctions : $f(x) = x^2$

⇒ Cette interprétation est un modèle pour la formule

⇒ Si l'on change le domaine, ça n'est plus un modèle

Exercices

- ▶ Modélisez selon la logique des prédicats
 - Jacques est le fils de Marie
 - Tout le monde a un père
 - Jean aime tout le monde
 - Jacques n'aime pas tout le monde
 - Personne n'aime Jacques
 - Jean aime Marie mais Marie aime quelqu'un d'autre
 - Jean aime une personne qui ne l'aime pas
 - L'ami de mon ami est mon ami

Plan

1. Histoire et définitions

2. Manipulation de formules

Substitution

- ▶ Substitution de variables

- Remplacement d'une variable par une expression
- Notation : pour une proposition A remplacer x par B se note $A[x/B]$

⇒ Exemple : $\forall x \exists y P(x, y)[x/z] \equiv \forall z \exists y P(z, y)$

⇒ Utile pour la mise sous forme prénexe et skolémisation, lorsque deux sous fomules ont les mêmes variables

- ▶ Ordre des quantificateurs peut être modifié

- $\forall x \forall y \equiv \forall y \forall x$
- $\exists x \exists y \equiv \exists y \exists x$
- Attention : $\forall x \exists y \not\equiv \exists y \forall x$

Mise sous forme normale prénexe

- ▶ Une formule est sous **forme prénexe** si elle s'écrit $Q_1 Q_2 \dots Q_n F$
 - $Q_1 \dots Q_n$ sont des quantificateurs
 - F est sans quantificateurs
- ⇒ *On amène tous les quantificateurs en début de formule*
- ▶ Si F et G sont des formules
 - Suppression des négations
 - $\neg \exists x F \equiv \forall x \neg F$
 - $\neg \forall x F \equiv \exists x \neg F$
 - Si G est libre de x
 - $\forall x F \vee G \equiv \forall x (F \vee G)$
 - $\forall x F \wedge G \equiv \forall x (F \wedge G)$
 - $\exists x F \vee G \equiv \exists x (F \vee G)$
 - $\exists x F \wedge G \equiv \exists x (F \wedge G)$
- ▶ Exercice
 - Avec G est libre de x , mettre sous forme prénexe $(\forall x F) \rightarrow G$

Forme normale de Skolem

- ▶ **Quantificateur existentiel** : une constante satisfait la formule
 - Il existe un homme qui a été président des États-Unis
 - ≡ $\exists x \text{Homme}(x) \wedge \text{President}(x, \text{USA})$
 - ≡ $\text{Homme}(\text{BillClinton}) \wedge \text{President}(\text{BillClinton}, \text{USA})$
- ▶ Sous **quantification universelle** l'individu dépend d'une **fonction**
 - Chaque président des États-Unis est assisté par un vice président
 - ≡ $\forall x \text{President}(x, \text{USA}) \rightarrow \exists y \text{VicePresident}(x, y)$
 - ≡ $\forall x \exists y \text{President}(x, \text{USA}) \rightarrow \text{VicePresident}(x, y)$
 - ≡ $\forall x \text{President}(x, \text{USA}) \rightarrow \text{VicePresident}(x, \text{NominationVP}(x))$
- ▶ La **skolémisation** consiste à remplacer tous les \exists par
 - Des constantes s'il n'y a pas de quantification existentielle avant
 - Sinon des fonctions des variables quantifiées existentiellement

Forme normale clausale

- ▶ Forme normale clausale
 - Forme normale de Skolem
 - Forme normale conjonctive
- ▶ Résolvant de Robinson
 - Si deux clauses sont sous la forme
 - $F = F_1 \vee F_2 \dots F_i \dots F_n$
 - $G = G_1 \vee G_2 \dots G_j \dots G_n$
 - Et si $F_i \equiv \neg G_j$ alors la clause H résultant de la disjonction de F et G après suppression de F_i et G_j est appelée clause résolvente de F et G
 - $H = F_1 \vee F_2 \dots F_{i-1} \vee F_{i+1} \dots F_n \vee G_1 \vee G_2 \dots G_{j-1} \vee G_{j+1} \dots G_n$

Exercices

- ▶ Modélisez, mettez sous forme clausale
 - Il existe une capitale où se trouve la Tour Eiffel
 - Chaque capitale a un monument
 - Si tous les hommes sont mortels, alors le père Noël n'existe pas
 - S'il existe un homme naïf alors le père Noël existe