



Modèles géométriques de la logique linéaire

Géométrie algébrique et théorie de la démonstration

Applications: spécification vérification, calculs de processus,
linguistique informatique, représentation des connaissances

Jean Gillibert (IMB A2X)

Christian Retoré (LaBRI MF Info & Ling / INRIA Signes)

plus d'autres vocations à susciter

P. Castéran LaBRI, A. Cadoret IMB, ... IMB A2X GAA et LaBRI MF

Applications LaBRI INRIA Signes, LaBRI Vérif, IDC

Idée toute nouvelle, encore très prospective



Le cas bien connu: modèles de la logique classique

- Axiomes de groupe
 - Associativité, Élément neutre, Inverses
 - Formules de la logique du premier ordre
- Modèle: un groupe
- Une conséquence des axiomes de groupe est vraie dans tous les modèles groupes et vice-versa (complétude)



Logique intuitionniste

Quels modèles?

- Logique constructive (sans tiers exclu)
- Tout ce qui est démontrable sans tiers exclu est vrai dans tout groupe
- Mais certaines propriétés vraies dans tous les groupes ne sont pas démontrables.



Faisceaux, topos: modèles géométriques de la logique intuitionniste

- Plutôt qu'un modèle, une famille de modèles:
espace topologique sur X ,
un groupe $F(U)$ par ouvert U ,
condition de restriction et de recollement,
 P vrai si P vrai dans $F(X)$ --- la vérité de P dans $F(U)$ dépend de la
vérité de $F(V)$ pour des $V < U$
(généralise et structure les modèles de Kripke)
- Modèle intuitionniste des axiomes de groupe = faisceau de groupes
- Topos catégorie des faisceaux sur un espace topologique donné
- Vrai dans tout faisceau équivaut à démontrable en logique intuitionniste

Logique linéaire

- Raffinement de logique intuitionniste:
 $A \multimap B = !A \multimap B$
deux conjonctions: produit, produit monoïdal
- Logique de la programmation
- *Proofs-as-programs*: évaluation optimale des programmes fonctionnelle typée
(programme = preuve en logique intuitionniste)
- *Proof-search-as-computation*:
calculs de processus
analyse syntaxique et sémantique de phrases
du langage naturel

Logique linéaire du premier ordre

- Très utile comme spécification
 - Calculs de processus
 - Langage naturel, représentation des connaissances dans un système de types raffinant l'habituelle logique intuitionniste (par ex. facettes indissociables: *livre objet/contenu*)
- Premier ordre: quantification du les individus (second ordre: quantification sur les propriétés, aucun problème)
- « bons » modèles statiques:
 - Complétude (démontrable = universellement vrai)
 - Non *ad hoc*, pas un modèle syntaxique
 - Instructif, bénéficiant de propriétés intrinsèques
- [Modèles dynamiques de la logique linéaire: ok et compatibles avec ces modèles statiques]



Quels modèles pour la logique linéaire du premier ordre

- **OBJECTIF:** trouver et étudier de bons modèles pour la logique linéaire du premier ordre par raffinement des modèles géométriques de la logique intuitionniste
- **APPLICATIONS:**
 - logique linéaire comme système de typage
 - sémantique du langage naturel et représentation des connaissances
 - spécification de programmes et de processus concurrents

- 
- **Autres équipes et projets concernés**
 - Preuves Programmes Systèmes CNRS Paris 7
Thomas Ehrhard, Paul-André Melliès
 - Institut de Mathématiques de Luminy
CNRS Aix-Marseille II
Myriam Quatrini, Yves Lafont, Jean-Yves Girard
 - IRIT CNRS Toulouse 3 Nicholas Asher
 - GDR SHS sémantique et modélisation (~12 sites)
 - ARC INRIA Cauld (Nancy, Bordeaux, Paris, Toulouse)
 - ANR Prélude (Nancy, Bordeaux, Marseille, Paris)
 - **Quelques références**
 - S. MacLane et I. Moerdijk Sheaves in geometry and logic, Springer 1993
 - J. Lambek et Ph. Scott Introduction to higher order categorical logic, Cambridge University Press 1998
 - Jean-Yves Girard Linear logic Theoretical Computer Science, vol 50(1) 1987, pp. 1—102
 - Jean-Yves Girard Le point aveugle Tomes I et II Masson 2006