

Introduction

Présenté par : **Dr. Mohamed RAMDANI**

Nb: Une grande partie du matériel présenté dans ces diapositives fait partie du cours INF3230 de l'université d'Oslo.

Information sur le cours LRA

- **Faculté** des sciences exactes et des sciences de la nature et de la vie
 - **Département** : Informatique
 - **Intitulé du cours** : Logique de Réécriture et ses Applications
 - **Crédit** : 06
 - **Coefficient** : 03
 - **Durée** : 14 semaines
 - **Horaire** : Lundi 9h30- 12h40
 - **Place** : Salle 2
 - **Enseignant** : Cours et TP : Dr. Mohamed RAMDANI.
 - **Mail** : mohamed.ramdani@univ-biskra.dz
- **Disponibilité** : Au bureau, laboratoire numéro 07 : Lundi et mardi.
Sur le forum et par mail je m'engage à répondre aux questions relatives au cours du mieux que je peux.

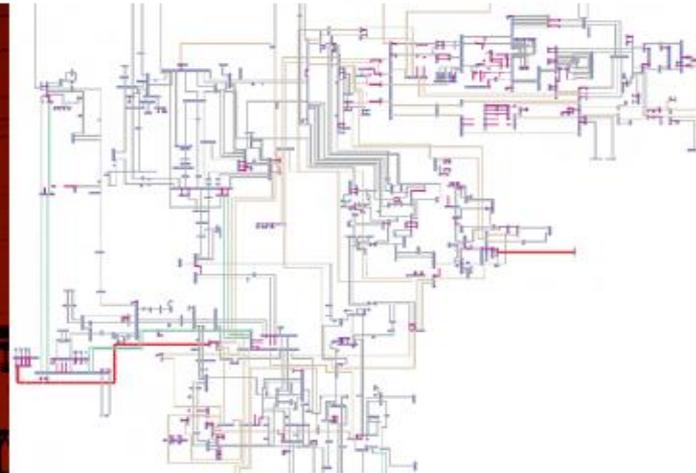
Systemes distribués

Aujourd'hui, La plupart des systemes informatiques sont des **systemes distribués** avec plusieurs « **ordinateurs** » qui **communiquent** entre eux afin d'atteindre des objectifs bien définis, e.g:

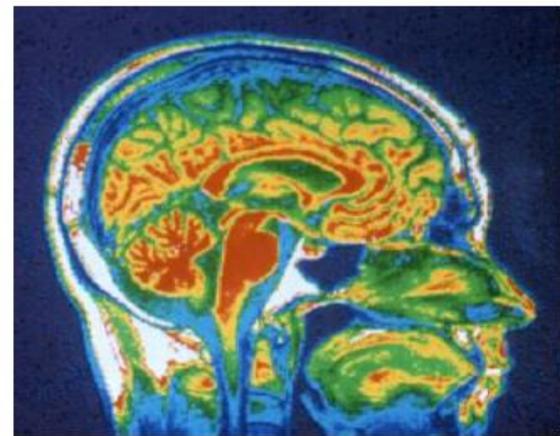
- E-banking,
- Systemes de reservation aériennes,
- Systeme de gestion de bases de données répartis,
- Avions et applications aéronautiques
- Applications militaires modernes.
- Web services

Motivation

La société moderne **dépend** sur des systèmes informatiques avancés, qui sont :



- **Complexes** , **Larges** et aussi **Critiques**
- Très **difficile** à comprendre.



KLM Royal Dutch Airlines

Plan & book your flight

From: To:

Departure date: Return date:

Class: Cabin:

Search

Christmas offers

- Amsterdam from 194,-
- New York from 414,-
- Mexico from 307,-
- Los Angeles from 375,-
- London from 317,-
- Mumbai from 345,-

More offers to amazing destinations

FINN Mulighetenes marked

Logg inn / Registrer deg

235303 annonser på FINN. 8217 nye i dag.

Categories: Næringsmarked, Merkeplassen, Tjenester, Jobb, Elendom, Kart, Piggeliver, Hotell, Reiser, Båt, Bil, MC, Personale, Kartek, Selskap

Motivation

- Taille + Complexité+ Criticité / couts :
- Il faut comprendre **très bien** le (problème / système) avant de **l'implémenter !**

Généralement, les programmes contiennent des erreurs dans leurs première version,
Toutefois ...

- On **ne peut pas** tester un **programme de contrôle d'avion** sur **Airbus A380**,
- Ou tester un protocole de commerce électronique met en action sur internet.
- Donc, il est plus pratique **d'analyser** les systèmes **avant** des les implémenter.

Modélisation

- **Créer** un **model** (une abstraction) du système,
puis l'**analyser** le modèle et l'**implémenter** par la suite.

Modélisation : Buildings

- **Ne jamais** commencer la construction par une idée approximative de ce que vous voulez.



Modélisation : Buildings

- **Ne jamais** commencer la construction par une idée approximative de ce que vous voulez.



Modélisation : Buildings

- **Ne jamais** commencer la construction par une idée approximative de ce que vous voulez.



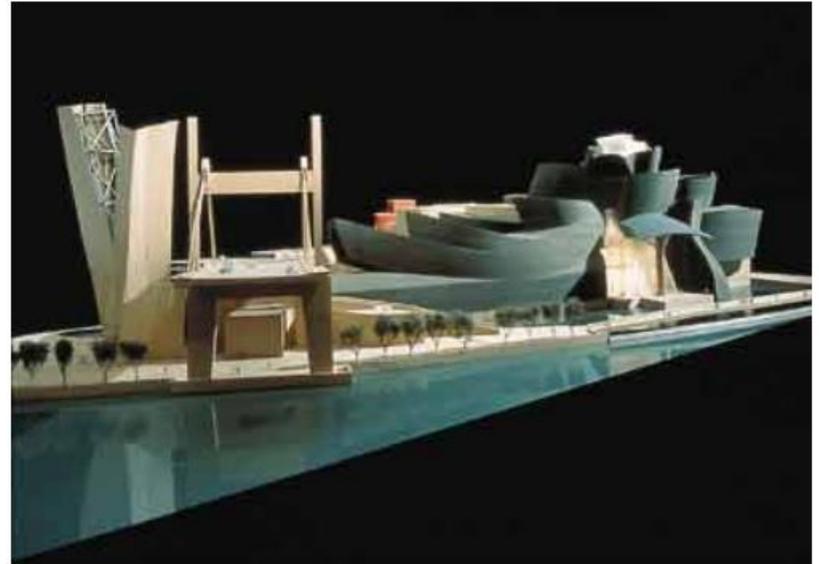
Modélisation : Buildings

- **Ne jamais** commencer la construction par une idée approximative de ce que vous voulez.



Modélisation : Buildings

- Plutôt; **il faut** développer un modèle du building avant de le construire .

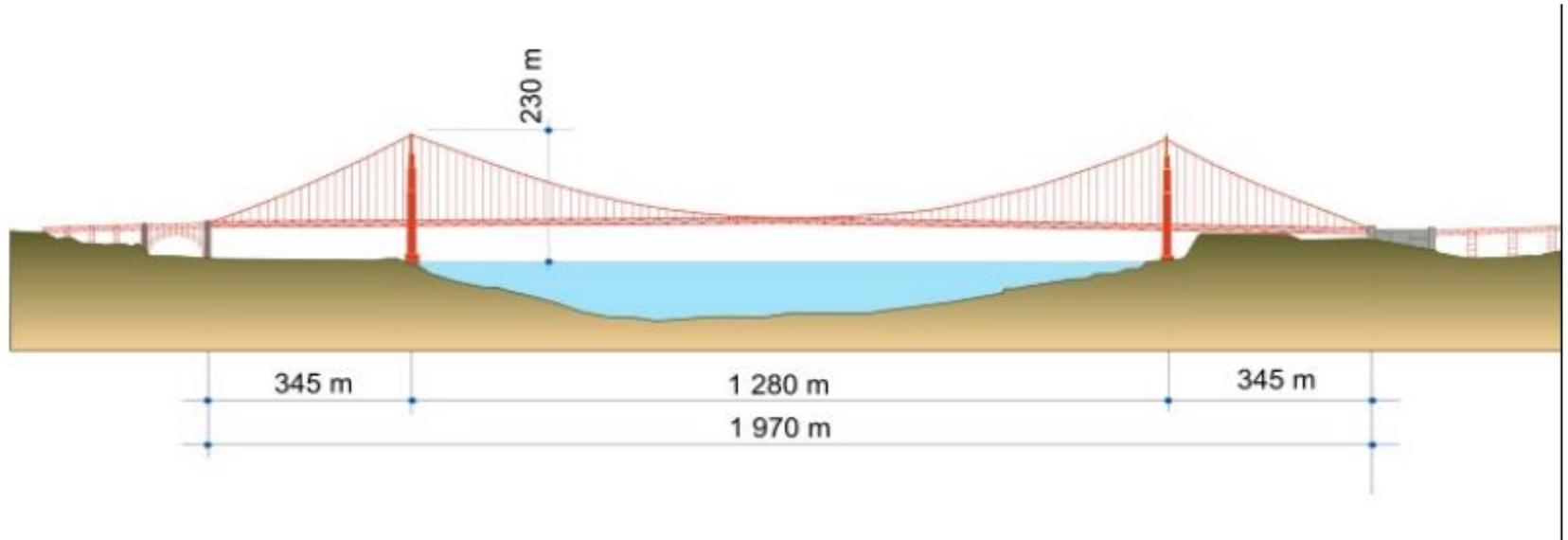


Modélisation : Buildings



Modélisation : Buildings

- **Plutôt** développer un modèle du building avant de le construire .



Modélisation : Buildings

- **Plutôt** développer un modèle du building avant de le construire .



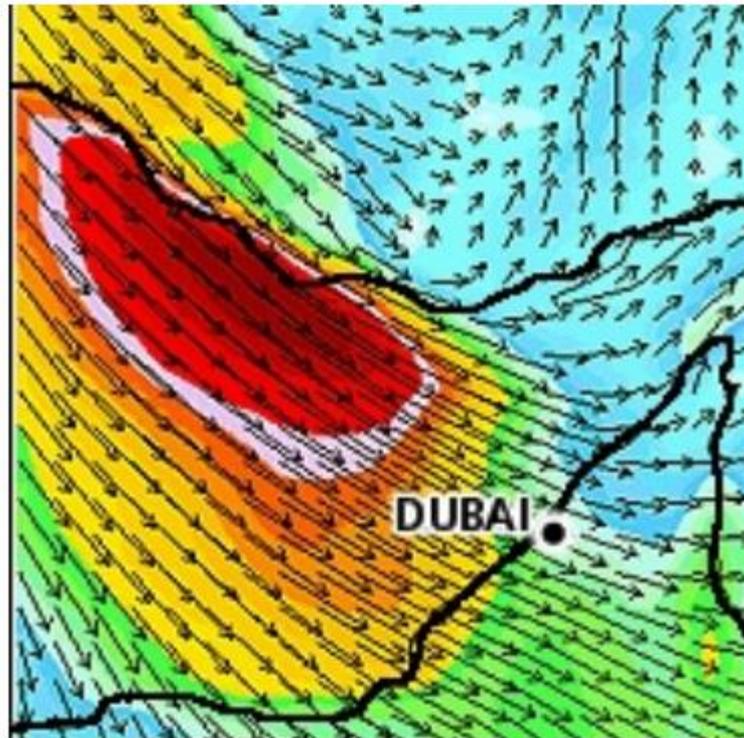
Modélisation : Buildings

- **Plutôt** développer un modèle du building avant de le construire .



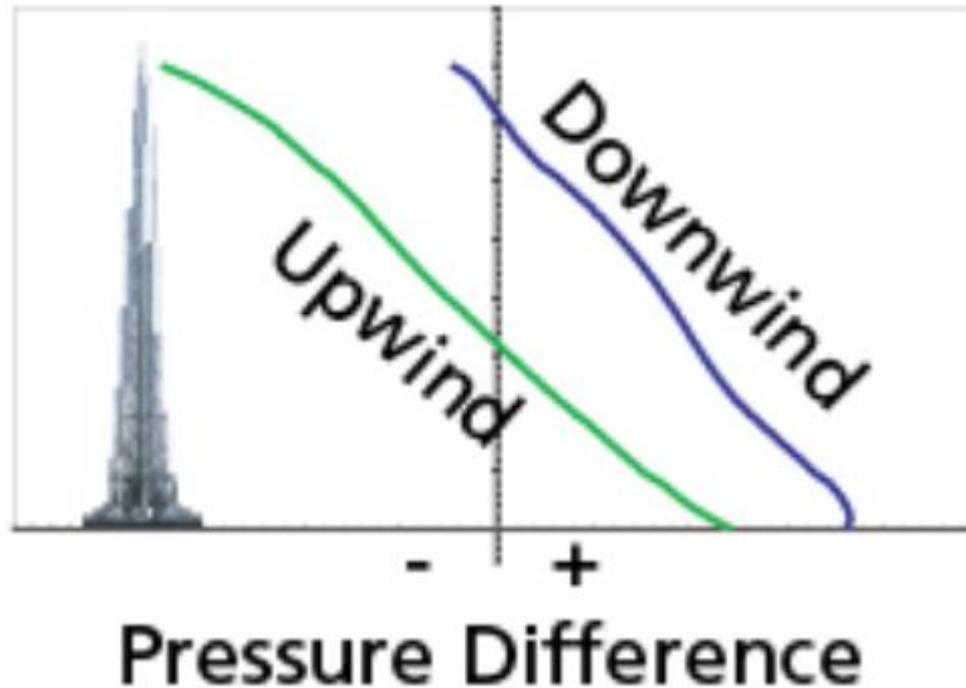
Modélisation : Buildings

- **Plutôt** développer un modèle du building avant de le construire .



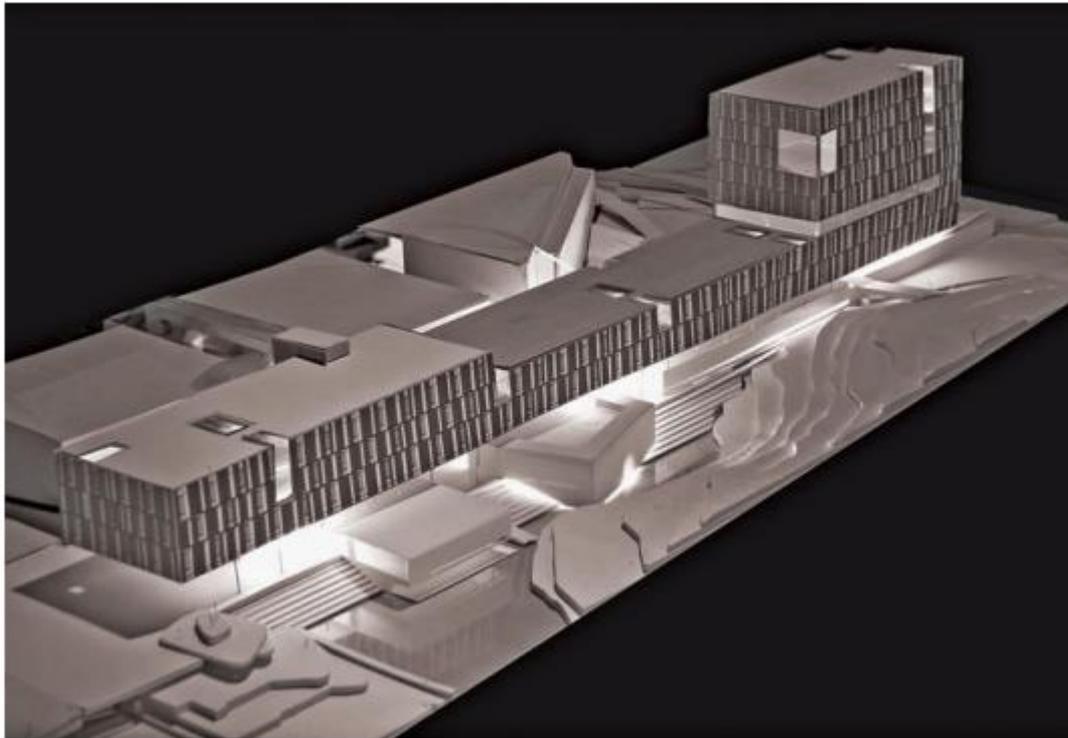
Modélisation : Buildings

- **Plutôt** développer un modèle du building avant de le construire .



Modélisation : Buildings

- **Plutôt** développer un modèle du building avant de le construire .



Modélisation : Buildings

- **Plutôt** développer un modèle du building avant de le construire .



Modélisation : Buildings

- **Plutôt** développer un modèle du building avant de le construire .



Avantages de modélisation des Buildings

- C'est **facile** et **rapide** de construire un modèle.
- Facile de le tester avec **d'autres idées de conceptions**



- Analyser la conception
- Esthétique
- Plan/ disposition
- Fonctionnalité : Stabilité, Vent, tremblements de terre, courants,
-
- Simple de **construire** des buildings a partir des modèles/ dessins

Modélisation des Systèmes Informatiques

- Besoin à des **modèles** (conceptions) des systèmes informatiques
- Il faut que ces modèles soit **Rapide** et **Facile** à construire un modèle :
- Haut niveau d'abstraction : faire abstraction de tout les détails non nécessaires :

- Exemple : comment-il doit réagir mon protocole de communication si un message n'atteindre pas sa destination ?
- Le **contenu** du message n'est pas important pour le protocole
- L'implémentation du mécanisme du **transport** de messages entre deux ordinateurs n'est pas aussi important pour le protocole
- le modèle doit ignorer ces détails

- Analyser la conception !
- « Regardant » le modèle (UML)
- Analyser le modèle **par ordinateur** !
- **Exécuter** le modèle : testes, simulation, autres types d'analyse (« model-checking»)

- Finalement: **vérifier** le modèle.

Modélisation Formelle

Un **modèle formel** définit un **objet mathématique**

- Précis, non ambiguë .

On peut **analyser** le modèle (mathématiquement) soit :

- Par main.
- Par ordinateur.

Ce Module

- Concepts de la logique de réécriture
- **Modélisation** de haut-niveau des systems distribués avec Maude
- Programmation fonctionnelle de haut niveau
- **Analyse** des modèle avec des specifications exécutables sur ordinateur.
- **Compréhension** des systèmes distribués.
 - Bases de données distribuées
 - Protocoles de **communication**
 - Protocole de **Cryptographie** (sécurité)
 - Autres type de système de communication.
- **Compréhension** de haut niveau de différent types de communication
 - Synchrone (« handshake») Vs. asynchrone
 - Unicast / multicast/ broadcaste
 - Ordonnée (FIFO) Vs communication non ordonnée
 - Autres type de système de communication
 - Pas de détaille d'implémentation !

Ce Module (2)

- Différent types pour analyser les systèmes distribués
- Simuler un **seul** comportement .
- Analyse exhaustive avec le model-checking pour trouver des erreurs.

Logique de Réécriture (1)

- Étudiée depuis les années 80s.
- Une **plateforme logique** dans laquelle d'autres logiques peuvent être représentées.
- Une **plateforme sémantique** pour la spécification des langages et des systèmes.
- Basée sur des simples **règles de déductions**.

Logique de Réécriture (2)

- Les axiomes de base sont des règles de réécriture
- $t \rightarrow t'$ où t et t' sont des expressions dans un langage donné.
- C'est la logique de **concurrence** et de **changement**.

Logique de Réécriture (3)

- Deux lectures complémentaires pour les règles de réécriture : $t \rightarrow t'$
- **Calcul** (Computational)
Transition locale dans un système concurrent.
 t et t' décrivent des patternes d'un sous état distribué d'un système.
La règle explique comment une transition locale peut avoir lieu.
- **Logique** (Logical)
La règle de réécriture $t \rightarrow t'$ est interprétée comme une règle d'inférence, ainsi on peut déduire la formule t' à partir de celle de t .

Logique de Réécriture (4)

Elements de Calcul, Réécriture, logique

- Les points de vues ‘calcul et logique’ ne sont pas exclusifs, ils se sont complémentaires.

State \leftrightarrow *Term* \leftrightarrow *Proposition*
Transition \leftrightarrow *Rewriting* \leftrightarrow *Deduction*
Distributed Structure \leftrightarrow *Algebraic Structure* \leftrightarrow *Propositional Structure*

Logique de Réécriture : Définitions

- Une signature dans la LR est une théorie équationnelle (Σ, E) où Σ est une signature équationnelle et E est un ensemble de Σ -equations.
- La réécriture s'effectue sur des classes d'équivalence de termes modulo E
- Soit une signature (Σ, E) , les expressions de la logique de réécriture sont des séquences de la forme:
 - où t et t' sont des Σ -terms qui contiennent éventuellement des variables et $[t]_E$ denote la classe d'équivalence du terme t modulo les équations E
 - Termes
 - Variables, Constantes, Opérateurs

Théorie de Réécriture

- 4-tuple: (Σ, E, L, R)
- (Σ, E) : Théorie équationnelle
- Σ : signature équationnelle
- E : un ensemble de Σ -equations
- L : un ensemble d'étiquettes (labels)
- R : un ensemble de règles étiquetées (peuvent être conditionnelles)

Théorie de Réécriture: Règle de Dédution

(*I*) **Reflexivity.** For each $[t] \in T_{\Sigma,E}(X)$, $[t] \longrightarrow [t]$.

(*C*) **Congruence.** For each $f \in \Sigma_n$, $n \in \mathbb{N}$,

$$\frac{[t_1] \longrightarrow [t'_1] \quad \dots \quad [t_n] \longrightarrow [t'_n]}{[f(t_1, \dots, t_n)] \longrightarrow [f(t'_1, \dots, t'_n)]}.$$

(*R*) **Replacement.** For each rule $l : [t(x_1, \dots, x_n)] \longrightarrow [t'(x_1, \dots, x_n)]$ in R ,

$$\frac{[w_1] \longrightarrow [w'_1] \quad \dots \quad [w_n] \longrightarrow [w'_n]}{[t(\bar{w}/\bar{x})] \longrightarrow [t'(\bar{w}'/\bar{x})]}.$$

(*T*) **Transitivity**

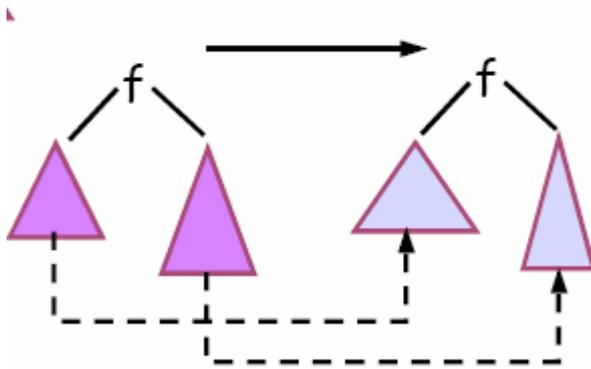
$$\frac{[t_1] \longrightarrow [t_2] \quad [t_2] \longrightarrow [t_3]}{[t_1] \longrightarrow [t_3]}.$$

Théorie de Réécriture: Règle de Dédution

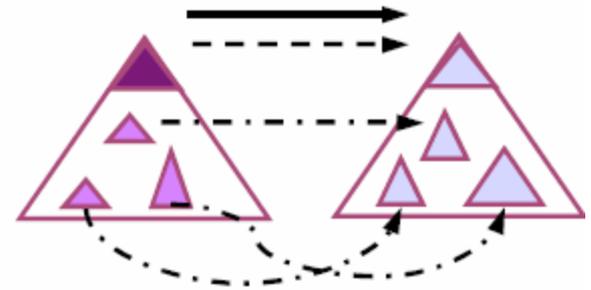


closed under

congruence:



replacement:



Règles dérivées

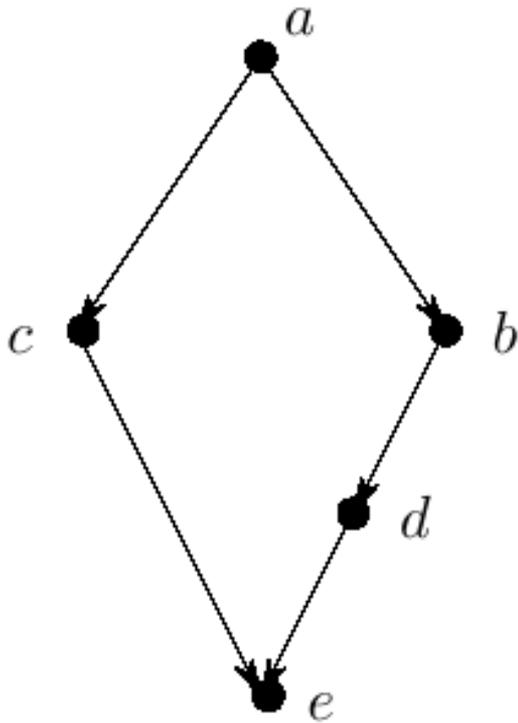
- *Unconditional replacement:* For each rule $\frac{}{[t(\bar{x})] \rightarrow [t'(\bar{x})]} \in R,$

$$\frac{[u_1] \rightarrow [u'_1] \quad \dots \quad [u_n] \rightarrow [u'_n]}{[t(\bar{x}/\bar{u})] \rightarrow [t'(\bar{x}/\bar{u}')]}$$

- *Substitution:*

$$\frac{[t(\bar{x})] \rightarrow [t'(\bar{x})] \quad [u_1] \rightarrow [u'_1] \quad \dots \quad [u_n] \rightarrow [u'_n]}{[t(\bar{x}/\bar{u})] \rightarrow [t'(\bar{x}/\bar{u}')]}$$

Example I: Systèmes de Transition



$$\Sigma = \{a, b, c, d, e\}$$

$$E = \emptyset$$

$$R : \begin{array}{l} a \rightarrow b \\ a \rightarrow c \\ b \rightarrow d \\ d \rightarrow e \\ c \rightarrow e \end{array}$$

$$\frac{\overline{[a] \rightarrow [c]} \text{ (R)} \quad \overline{[c] \rightarrow [e]} \text{ (R)}}{\overline{[a] \rightarrow [e]} \text{ (T)}}$$

Références

1.M. Clavel, F. Duran, S. Eker, P. Lincoln, N. Martí-Oliet, J. Meseguer, and C. L. Talcott. All About Maude — A High-Performance Logical Framework.How to Specify, Program and Verify Systems in Rewriting Logic, volume 4350 of Lecture Notes in Computer Science. Springer, 2007

1.N. Martí-Oliet and J. Meseguer. Rewriting logic as a logical and semantic framework. In D.Gabbay, editor, Handbook of Philosophical Logic. Second Edition, volume 9, pages 1–81. Kluwer Academic Press, 2002.

1.Maude Manual.

1.P. Olveczky ” **Formal Modeling and Analysis of Distributed Systems in Maude**”, University of Oslo, Norway.

1.N.A. Harman ” **System specification course**”, Swansea university, UK.

1.The Maude System Webage : <http://maude.cs.uiuc.edu/>

1.Clavel, M., Durán, F., Eker, S., Lincoln, P., Martí-Oliet, N.,Meseguer, J., Talcott, C. « All About Maude - A High-Performance Logical Framework”, Springer