



**4A IR - CS410**

TP Languages et Compilation  
2013 / 2014



# Introduction

- Bassem Debbabi (TP1)
- Mouna Tka (TP2)

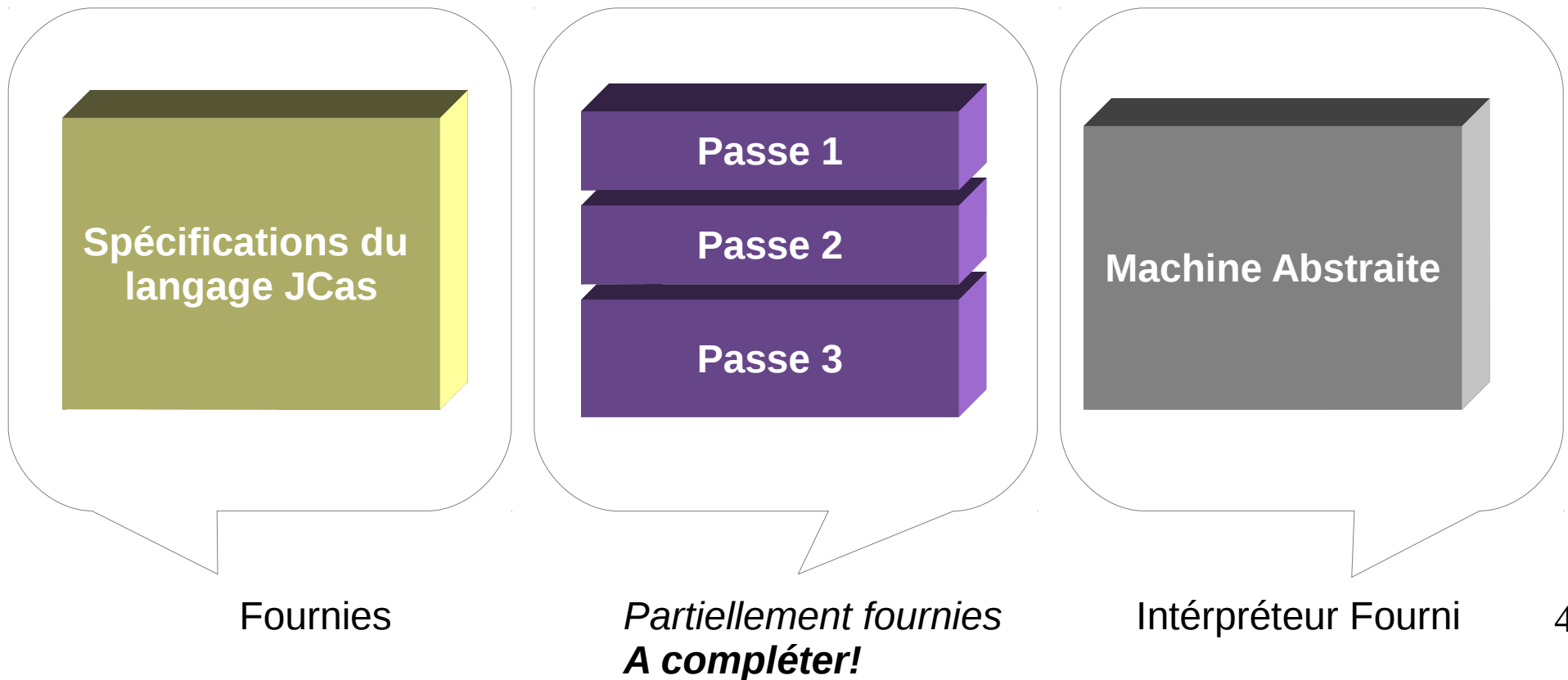
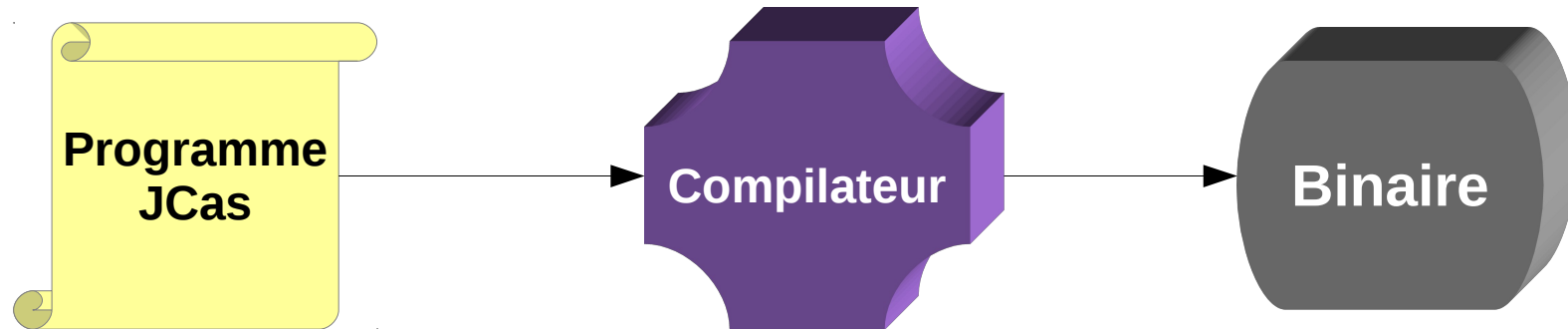
# Plan

- Présentation du projet
- Le langage JCas
- Vue d'ensemble du compilateur
- Environnement de développement
- Planning
- Références

# Présentation du projet

- But du projet :
  - écrire un compilateur “zéro-défaut” pour le langage JCas;
  - utiliser des générateurs d'analyseurs lexical et syntaxique (JFlex et Cup);
  - écrire des séries de tests unitaires;
  - travailler en équipe.

# Présentation du projet



# Le langage JCas

- Langage qui ressemble à Pascal ou Ada, sans fonctions ni procédures.
- Exemple de programme JCas :

```
-- Calcul de la factorielle
program
    n, fact : integer ;
begin
    write("Entrer un entier : ") ;
    read(n) ;
    fact := 1 ;
    while n >= 1 do
        fact := fact * n ;
        n := n - 1 ;
    end ;
    write("fact(", n, ") = ", fact) ;
    new_line ;
end.
```

# Le langage JCas

- Spécification du langage :

## a) *Lexicographie*

- Voir `Lexicographie.txt` pages 2
- La lexicographie définit les mots (ou lexèmes) du langage JCas.

### Exercice:

Les chaînes suivantes sont-elles des identificateurs du langage JCas?

`toto, toto_1, toto__1, 2_a, _toto`

Les chaînes suivantes sont-elles des constantes entières du langage JCas?

`12, -12, 12e2, 12.5e2, 12e+2`

Les chaînes suivantes sont-elles des constantes réelles du langage JCas?

`0.12, .12, 1.5e+3, 1.5e-3, 1e-2, 12, 1.2e++2`

# Le langage JCas

- Spécification du langage (*suite*) :

## *b) Syntaxe hors-contexte*

- Voir `Syntaxe.txt` page 4
- La syntaxe hors-contexte définit les phrases du langage JCas.

## **Exercice:**

Écrire un programme JCas qui ne fait rien.

# Le langage JCas

- Spécification du langage (*suite*) :
  - c) *Syntaxe contextuelle*
    - Voir `Context.txt` page 6
    - La syntaxe contextuelle (ou sémantique statique) du langage JCas définit:
      - les règles de déclaration des identificateurs ;
      - les règles d'utilisation des identificateurs ;
      - les règles de typage des expressions.

## Exercice:

Faire la liste de tous les messages d'erreurs contextuelles. Pour chaque message d'erreur, donner un exemple de programme JCas.



# Vue d'ensemble du compilateur

- Le compilateur JCas comporte trois passes (le programme va être parcouru trois fois).
  - **Passe 1**
    - Analyse lexicale et syntaxique
  - **Passe 2**
    - Vérifications contextuelles et décoration de l'arbre abstrait
  - **Passe 3**
    - Génération de code
- Cela permet de bien décomposer les problèmes.

# Vue d'ensemble du compilateur

## – Passe 1

- **Analyse lexicale**

- Consiste à décomposer un programme JCas, donné sous la forme d'une suite de caractères, en une suite de mots (ou lexèmes).
- A chaque unité lexicale reconnue est associée une *unité lexicale* (ou «*symbole*»).
- Les différentes unités lexicales sont définies dans le fichier `sym.java` généré automatiquement par Cup.

### Exemple:

La suite de caractères

`x := 2 * (a + b) ;`

correspond à la suite d'unités lexicales :

IDF ( x )  
AFFECT  
CONST\_ENT ( 2 )  
MULT  
PAR\_OUVR  
IDF ( a )  
PLUS  
IDF ( b )  
PAR\_FERM  
POINT\_VIRGULE

# Vue d'ensemble du compilateur

## – Passe 1

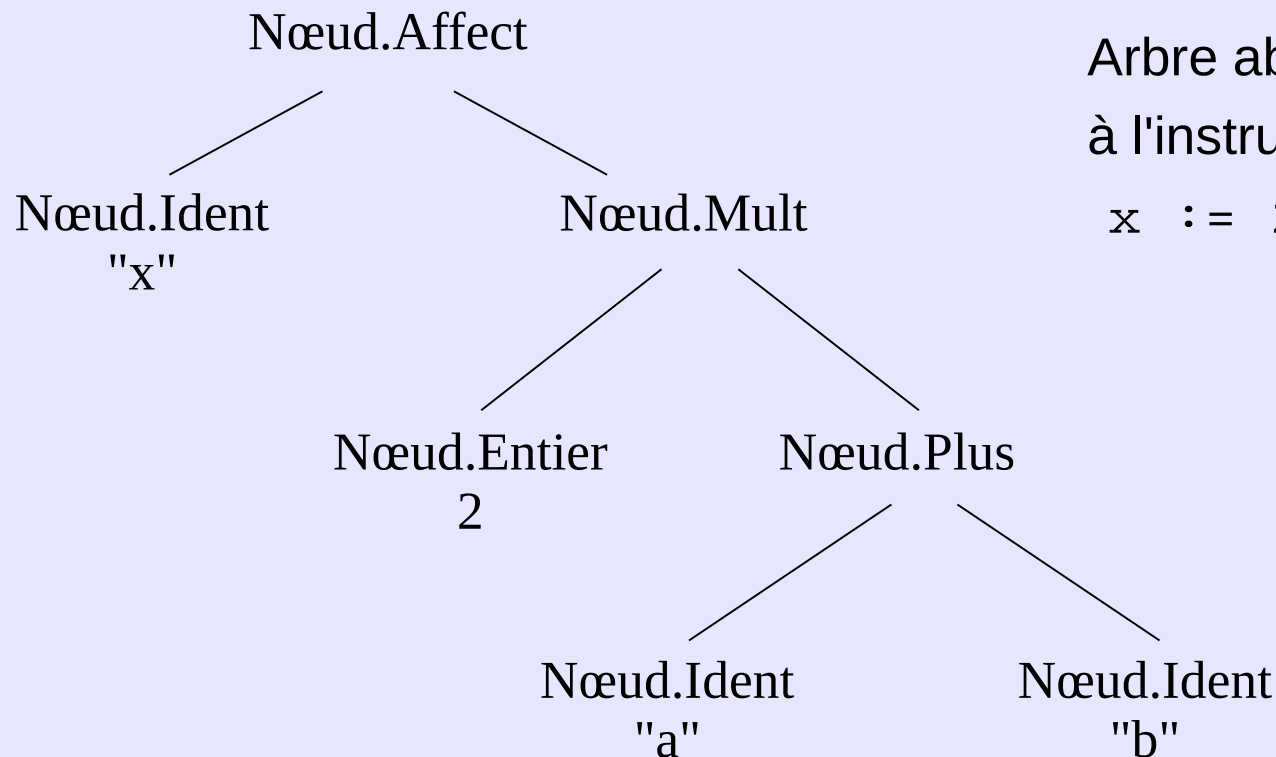
- **Analyse syntaxique**

- Consiste à déterminer si une suite de mots est une phrase du langage et à construire un arbre abstrait du programme.

**Exemple:**

Arbre abstrait correspondant  
à l'instruction

`x := 2 * (a + b) ;`



# Vue d'ensemble du compilateur

## – Passe 2

- Vérifications contextuelles et décoration de l'arbre abstrait
  - vérifier qu'un programme JCas est contextuellement correct;
  - décorer l'arbre abstrait du programme.
- Principe :
  - On construit un *environnement*, qui associe à tout *identificateur* sa *définition*.
  - Une *définition* est un couple (nature, type).
  - Dans le langage JCas, on distingue les natures d'identificateurs suivantes :
    - Les identificateurs de types ;
    - Les identificateurs de constantes ;
    - Les identificateurs de variables.

# Vue d'ensemble du compilateur

## – Passe 2

- Principe (*suite*):
  - Les identificateurs de types et de constantes sont uniquement des identificateurs prédéfinis (on ne peut déclarer que des identificateurs de variable).
  - On décore les identificateurs avec leur définition et les expressions avec leur type.

### Exemple:

```
program
  x : integer ;
begin
  x := x + 1 ;
end ;
```

(var, Type.Integer)

(type, Type.Integer)

Type.Integer

# Vue d'ensemble du compilateur

## – Passe 2

- Vérification contextuelles
  - Les vérifications contextuelles sont réalisées par un parcours de l'arbre abstrait du programme.
  - Le parcours des *déclarations* permet de construire l'environnement.
  - Le parcours des *instructions* permet de vérifier que les identificateurs sont utilisés conformément à leur déclaration, et que les expressions sont bien typées.
  - Lors de ce parcours, l'arbre abstrait est décoré, afin de préparer la passe 3.

# Vue d'ensemble du compilateur

## – Passe 3

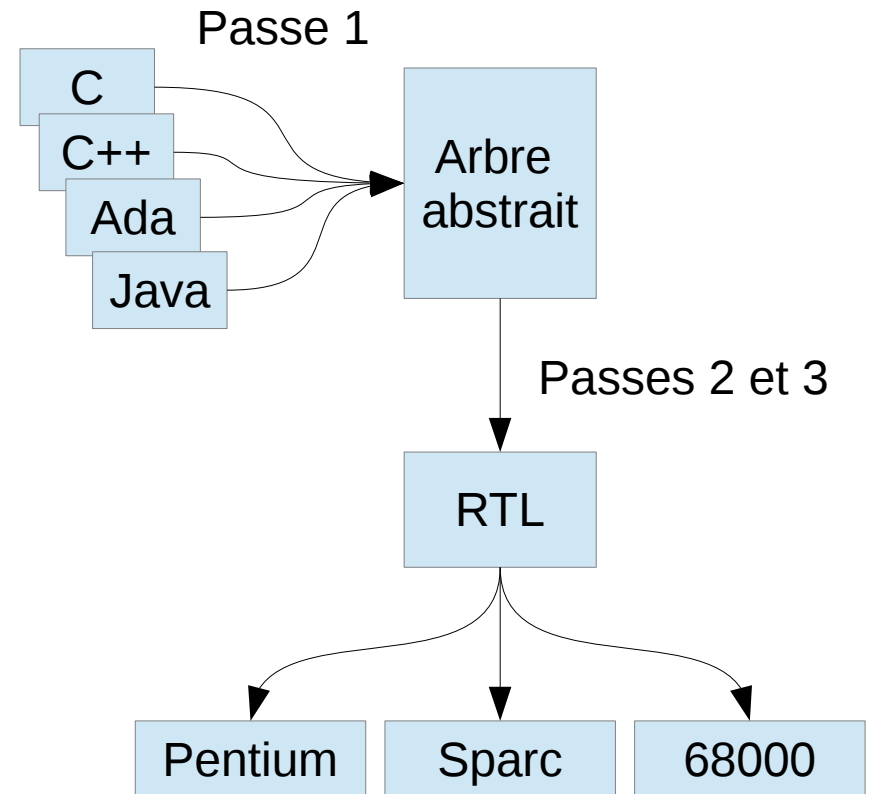
- La passe 3 consiste à parcourir l'arbre abstrait décoré une seconde fois et à produire du code exécutable.
  - On produit du code pour une machine abstraite proche du 68000 (voir `Machine_Abstraite.txt` page 15)
  - Intérêts d'utiliser une machine abstraite :
    - Faire abstraction des particularités de bas niveau des langages assembleurs (comme par exemple les problèmes d'alignement en 68000) ;
    - permettre la production de code assembleur réel pour plusieurs machines similaires
      - écrire facilement plusieurs “back-ends” de compilateurs)

# Vue d'ensemble du compilateur

## – Passe 3

### – *Exemple de gcc*

- Le compilateur gcc peut compiler des programmes écrits en C, C++, Ada ou Java.
- Gcc utilise une structure d'arbre unique pour tous ces langages.
- Gcc produit du code “RTL” (Register Transfer Language), code pour une machine abstraite dont la syntaxe est proche du Lisp.
- Il y a plusieurs “back-ends” pour différentes machines.

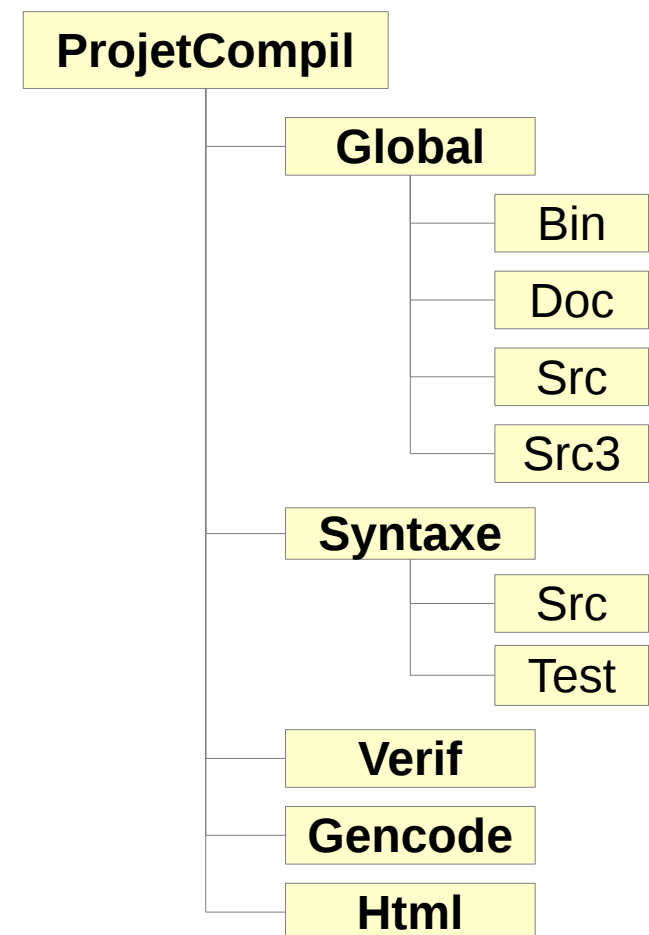




# Environnement de programmation

- Le projet est développé
  - en binômes (pour les passes 1 et 2) ;
  - en equipe (pour la passe 3).
- Récupération du projet :
  - <http://esisar.net/cs410/ProjetCompil.tar.gz>
    - Utilisateur: **esisar**
    - Mot de passe: **jas**
  - Extraire le fichier compressé dans votre ***“home-directory”***

- Organisation des répertoires



# Environnement de programmation

- Commandes du projet
  - Variable d'environnement

```
$ export CLASSPATH=$CLASSPATH:$HOME:  
$HOME/ProjetCompil/Global/Bin/java-cup-11a-runtime.jar:  
.
```

- Compilation
  - Dans le répertoire `ProjetCompil/Syntaxe/Src` ou `ProjetCompil/Verif/Src` :

```
$ make  
  
$ make clean
```

- (à ne pas faire avant chaque compilation !)

# Planning

Séance	À faire	À rendre
1	Présentation du projet + début pass 1	
2	Fin passe 1	
3-5	Passe 2	
6	Tests passe 2 (Cobertura)	Passes 1 et 2 à rendre le 25 Oct. avant 18h00.
7-11	Passe 3	Passe 3 à rendre le 06 Déc. avant 18h00.

# References

- Page du projet
  - <http://esisar.net/cs410>
- JFlex
  - <http://jflex.de/manual.html>
- Cup
  - <http://www2.cs.tum.edu/projects/cup/manual.html>
- Cours de compilation
  - <http://membres-liglab.imag.fr/oriat/Compil/>