PLD COMP

H4233

AL JAMOUS Myriam, BOUSLIMI Roua, CHEVALIER Mathieu, GUEDDOUDA Bachir, MAISON Benjamin,
SERPINET Gaspard, SUDLOW James

Sommaire

01. Organisation

02. Architecture

03. Fonctionnalités

04. Démo

O1 Organisation

Organisation humaine

Etape 1: Conception et planification

Etape 2 : Analyse et conception de la grammaire

Etape 3 : Développement itératif

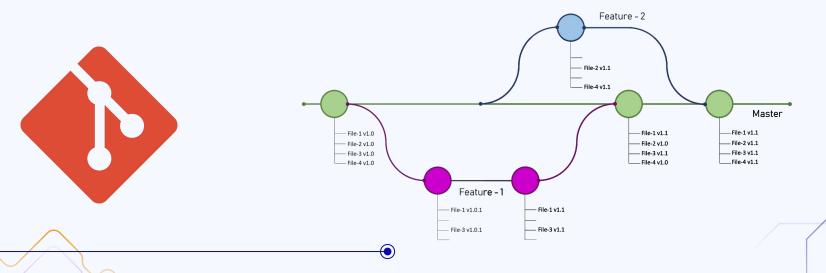
Etape 4: Tests et validation



Organisation humaine

- Répartition des tâches par affinité
- Vérification de l'avancement dans le README.md
- Webhook intégration pour communiquer l'avancement
- Tour de table à 8h pour voir les choses faites/à faire/difficultés

- Git -> Une branche par fonctionnalité
 - -> Merge de la branche à plusieurs (Pull request)



- CI/CD -> vérifier compilation (du compilateur)
 - -> vérifier les tests (éviter regression)
 - -> être impartial sur le passage des tests
 - -> s'assurer de la qualité de main

Makefile (help, tests, verify, ...)

Changement de l'ordre et ajout de couleurs dans ifcc-test.py



```
ifcc-test.py
ifcc-wrapper.sh
Makefile
output.txt
```

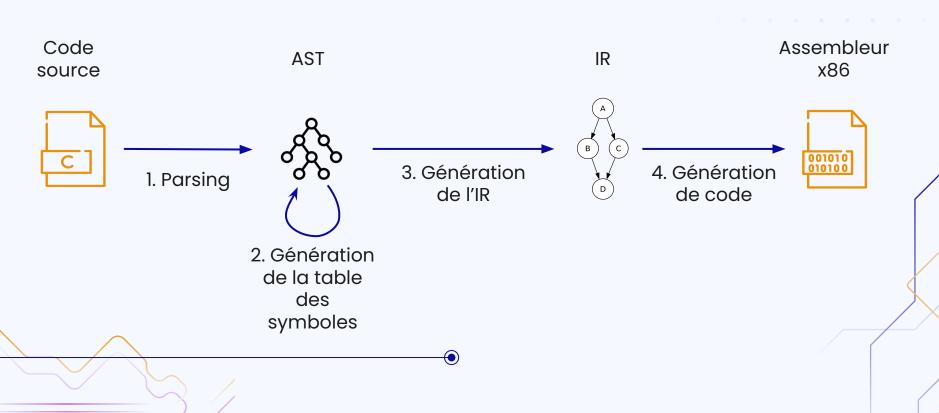
Structure des fichiers

```
config.mk → ubuntu.mk
   DI.mk
    fedora.mk
   ubuntu.mk
    image.doxy
ifcc.g4
   CodeGenVisitor.h
    Error.h
   IR.h
   SymbolGenVisitor.h
  - Type.h
Makefile
README.md
   CodeGenVisitor.cpp
    CodeGenVisitorExpr.cpp
   IR.cpp
    main.cpp
    SymbolGenVisitor.cpp
```

Architecture

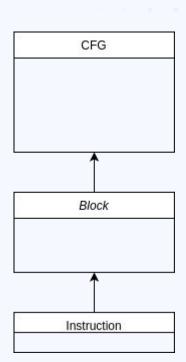


Architecture générale



Intermediate Representation (IR)

- Séparation de la génération d'instructions et de la traduction en assembleur
- Facilite la compilation multicible
- Facilite la mise en place d'optimisations





03 Fonctionnalités

Déclaration

- Possible de faire plusieurs déclarations en une ligne avec certaines affectations
- On ne peux pas faire de re-déclaration
- Vérifie qu'une variable est déclarée (mais pas qu'elle est initialisée) avant d' être utilisé
- Vérifie qu'une variable est utilisée si elle est déclarée
- Les déclarations sont dans des scopes particuliers

Opérateurs arithmétiques

- Support des cinq opérateurs arithmétiques de base : addition (+), soustraction
 (-), multiplication (*), division (/), et modulo (%)
- Les règles de précédence arithmétique sont strictement appliquées
- Le compilateur peut analyser et évaluer des expressions arithmétiques complexes.

```
tests > testfiles > 2_arithmetic > C 26_soustraction.c > ...

1    int main() {
2        int a;
3        a = 42;
4        int b = 1;
5        b = a - b;
6        return b;
7    }
```

```
tests > testfiles > 2_arithmetic > C 36_many_op.c > ...

1    int main() {
2        int a;
3        a = 4*(3+2)/3*4+3%2*(2-5);
4        return a;
5    }
```

Opérateurs d'affectation et d'incrémentation

- **Affectation = :** déplace la valeur du membre de droite dans celle du membre de gauche avec un mov
- += et -=: Se basent sur l'implémentation de la déclaration et des opérateurs +, -
- *= et /= et %=: Se basent sur l'implémentation de la déclaration et des opérateurs *, /, %
- **Pré-incrémentation/décrémentation:** interprète ++a en a=a+1 et on retourne a
- **Post-incrémentation/décrémentation :** on crée une variable temp égale à a, on incrémente a et on retourne la temp

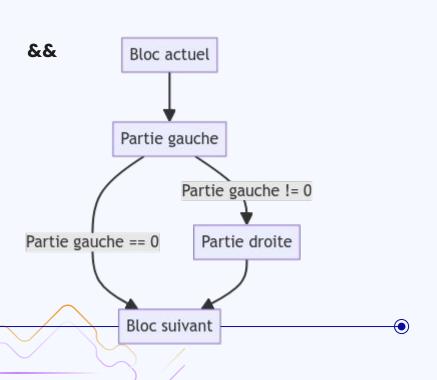
Opérateurs de comparaison

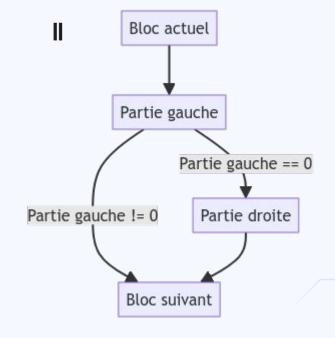
- == et !=: on compare les 2 var et on utilise "sete", "setne" dans le registre al qui lui affecte la valeur 1 si la condition est vérifiée
- <, <=, >, >=: on compare les 2 var et on utilise "setl", "setle", "setg", "setge" dans le registre al qui lui affecte la valeur 1 si la condition est vérifiée

Opérateurs unaires

- Opération!
 - Comparaison avec 0
 - Stockage de l'égalité
- Opération ~
 - Utilisation de l'opération "not" en assembleur
- Opération -
 - Utilisation de "neg" en assembleur

Opérateurs paresseux





Opérateurs binaires et décalages

Left shift $\langle \langle \langle$

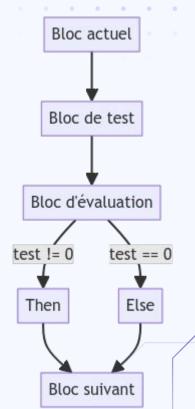
Right shift >>

And &

0

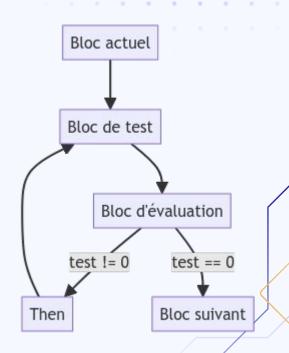
Structures de contrôle - IF

- Création de 4 ou 5 blocs
- Visite du bloc de test et d'évaluation
- Visite du then et du else
- Passage au bloc suivant qui devient notre bloc "actuel"
- Cas particulier du IF dans un while



Structures de contrôle - WHILE

- Création de 4 blocs
- Visite du bloc de test puis du bloc d'évaluation
- Visite du bloc then
- Création du bloc suivant qui devient le bloc "actuel"





Break, continue

- Continue

- Jump directement au bloc de test du while
- Implique de connaître le bloc du test dans tous les blocs "enfants"

- Break

- Jump directement au bloc suivant du while
- Implique de connaître le bloc suivant dans tous les blocs "enfants"

Structure de blocs

- Stockage des blocs sous forme arborescente (table de hachage qui contient les relations de parentés entre blocs)
- Assignation d'un nom unique aux variables : <nom>#<fonction>_<bloc>
- Gestion de la portée des variables et du shadowing

Type "char"

- + Seulement la conversion ascii
- + Pas de conversion en assembleur (movsbl, ...)
- Pas d'optimisation mémoire



Putchar & getchar

- Des fonctions qui peuvent être appelés de l'assembleur sans implémentation
- Un encodage en ASCII
- Passage de variable dans eax

Fonctions

- Il faut modifier le rsp
- Puis mettre les variables dans les registres
- Puis fait le call
- La fonction est déclaré avant et implementé après le main
- Return avec eax

04 Démo!



Merci