

# Examen de compilation

M1 Informatique Fondamentale, ENS Lyon  
Jeudi 10 janvier 2013

**Durée: 3 heures. Tous les documents sont autorisés.**  
Cet examen est constitué de 4 exercices indépendants.

## Exercice 1. Traduction dirigée par la syntaxe

On considère le programme suivant:

```
typedef struct {
    int im;
    int re;
} complex_t;

void foo()
{
    complex_t[2] tab;
    int i;

    //point 1
    for(i=0; i<2; i++)
    {
        tab[i].im = i;
        tab[i].re = i+1;
    }
}

void main()
{
    foo();
}
```

**Q1)** Sans détailler, donner l'état de la pile après l'exécution du prélude de `foo` (au point 1).

*On supposera que la fonction `main()` n'a pas d'enregistrement d'activation, et que l'enregistrement d'activation de `foo()` commence à l'octet 255.*

**Q2)** En détaillant, donner  $[[\text{complex\_t}[2]]^{\text{temp}}$ .

*On laissera tels quels les temporaires `current_cell`, `counter`, etc, des règles de traduction, sans chercher à les remplacer par leur valeur. De même, on écrira telles quelles les constructions "macro" comme  $SP = SP - 2$ .*

**Q3)** En détaillant, donner  $[[\text{tab}[1].\text{re} = 2]]_{\rho}$ .

*On supposera que  $\text{index}(\text{complex\_t}, \text{re}) = 1$ . Sur le slide de cours avec les règles de traduction utiles pour cette question, il faut lire "- index", au lieu de "+ index".*

T.S.V.P.

## Exercice 2. Forme SSA

La compilation d'une boucle `for` produit le code intermédiaire suivant:

```
r9 = 0
for_0:
  r22 = 10
  cjump r9 < r22 --> lower_0
  r23 = 0
  jump not_lower_0
lower_0:
  r23 = 1
not_lower_0:
  r24 = 1
  cjump r23 == r24 --> continue_for_0
  jump end_for_0
continue_for_0:
  r9 = r9 + 1
  jump for_0
end_for_0:
```

**Q4)** Sans détailler, tracer le CFG et l'arbre de dominance.

**Q5)** Sans détailler, donner les ensembles  $DF_{\text{local}}$  et  $DF_{\text{up}}$  pour chaque bloc.

**Q6)** On rappelle que la frontière de dominance d'un bloc  $B$  est donnée par:

$$DF(B) = DF_{\text{local}}(B) \cup \bigcup_{B \text{ idom } C} DF_{\text{up}}(C)$$

Sans détailler, donner la frontière de dominance pour chaque bloc. Pourquoi l'union se borne-t-elle à parcourir les blocs  $C$  immédiatement dominés?

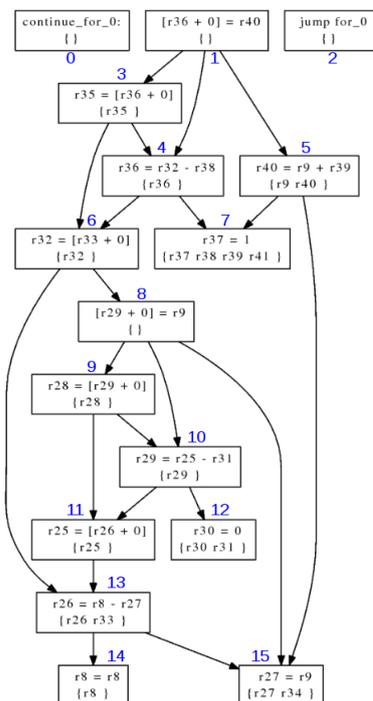
**Q7)** En détaillant, passer le programme sous forme SSA.

**Q8)** En détaillant, sortez le programme de la forme SSA.

T.S.V.P.

### Exercice 3. Ordonnement

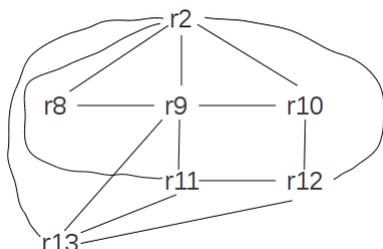
La compilation du programme donné en exercice 1 produit le DAG suivant pour le corps de la boucle:



- Q9) Pourquoi y a-t-il un l'arc de 1 vers 3?
- Q10) On souhaite appliquer l'heuristique naïve vue en cours. Sans détailler, donner une décomposition du DAG en sous-arbres.
- Q11) Faut-il produire du code pour les feuilles qui se trouvent être des noeuds partagés? Comment les gérer?
- Q12) En justifiant, indiquer dans quel ordre les arbres doivent être évalués.
- Q13) On considère l'arbre enraciné en 6. En détaillant, produire le code en appliquant l'algorithme de Sethi-Ullman.
- Q14) Sans détailler, tracer les durées de vies sur le code obtenu. Donner la pression registre. Est-elle conforme à celle calculée en 13)? Pourquoi?
- Q15) Ici, le temporaire r2 est live-out. Quelle précaution faut-il prendre lors de la génération du code?

### Exercice 4. Allocation de registres

Après avoir ordonné le code machine, on obtient le graphe d'interférence suivant. On suppose que le noeud r2 est précoloré avec le registre r2.



- Q16) Que représentent les noeuds? Pourquoi précolorer le noeud r2?
- Q17) Trouver une allocation des registres en appliquant l'algorithme de Chaitin pour  $K = 3$  registres, détailler.
- Q18) Comment/où allouer les variables spillées?