

# MV6 2015 – TP du 17 février

Benoît Valiron

Dans ce TP, vous utiliserez le fichier `mv_myrte.ml`. Avec emacs, vous pouvez soit :

- ouvrir un buffer shell en faisant « M-x shell », puis lancer `ocaml` et charger le fichier avec la commande  
`#use "mv_myrte.ml" ;;`
- ouvrir votre fichier `mv_myrte.ml`, et faire « C-c C-e » pour chaque déclaration afin de l'exécuter dans le buffer caml associé.

## Exercice 1 : Code-octet

Le code `mv_myrte.ml` utilise la définition de code-octet vu en séance 1. Ce code-octet est particulièrement limité car il ne permet pas d'encoder des nombres négatifs.

Le but de cet exercice est de modifier les fonctions `assemble` et `disassemble` pour utiliser la un nouveau code octet. Avec ce nouveau formalisme, chaque instruction de la MV est codée sur 3 octets (un entier de type `char`). Le code-octet est comme suit :

Instruction 1			Instruction 2			Instruction 3			...
opcode	signe	valeur	opcode	signe	valeur	opcode	signe	valeur	...

Chaque op-code est défini comme en séance 1 (et donc comme dans le fichier `mv_myrte.ml`). Les deux octets « signe » et « valeur » ne sont utilisés que pour les instructions de la MV avec arguments : le signe est 0 si l'argument est positif ou nul, 1 sinon. La valeur est l'argument, en valeur absolue.

1. Faites les modifications demandées.
2. Trouvez à quelle suite d'instructions de la MV ce code-octet correspond :

```
00000100 00000000 00000011 00000000 00000000 00000000
00000100 00000001 00000001 00000001 00000000 00000000
00000101 00000000 00000000
```

Vous pouvez utiliser la commande unix `xxd -b` pour afficher le contenu d'un fichier en binaire.

3. Ajouter une instruction `Subs` à la liste d'instructions de la MV, opérant la soustraction de l'accumulateur et du sommet de la pile. Choisissez-lui un op-code. Mettez à jour les fonctions `assemble`, `disassemble` et `machine`.

## Exercice 2 : Machine virtuelle et compilation

1. Écrivez une fonction

```
val string_of_instr : instr -> string
```

qui génère une chaîne de caractères à partir d'une instruction de la MV, et

```
val print_instrs : instr list -> unit
```

qui imprime le contenu d'une liste d'instructions, une instruction par ligne, avec leur numéro correspondant dans la liste, comme par exemple ce qui est montré dans l'exercice 2.3.

Note : `string_of_int` permet de créer une chaîne de caractères représentant un entier.

2. Évaluez le terme

```
get_acc (machine (init exemple1))
```

Vous noterez que la fonction `machine` est muette sur le déroulement de son fonctionnement.

Dans cette question, ajoutez des informations de débogage. À chaque tour de boucle :

- avant l'exécution du `match`, imprimer à l'écran la valeur du PC et imprimer l'instruction de la MV correspondante.
- après le `match`, imprimer l'état de la machine : PC, accumulateur et pile.

À la fin de la boucle, affichez le contenu de l'accumulateur (rappelez-vous, c'est là qu'est le résultat).

Ré-évaluez le terme

```
get_acc (machine (init exemple1))
```

pour voir ce qui se passe lors de l'évaluation des instructions de la MV.

3. En utilisant `print_instrs` et `compil`, pouvez-vous trouver à quelles expressions de Myrte correspondent chaque liste d'instructions de la MV ?

0 - Consti 2 1 - Push 2 - Consti 3 3 - Addi 4 - Pop	0 - Consti 1 1 - Push 2 - Consti 2 3 - Addi 4 - Pop 5 - Push 6 - Consti 3 7 - Addi 8 - Pop
0 - Consti 1 1 - Push 2 - Consti 2 3 - Push 4 - Consti 3 5 - Addi 6 - Pop 7 - Addi 8 - Pop	0 - Consti 0 1 - Push 2 - Consti 1 3 - Addi 4 - Pop 5 - Push 6 - Consti 2 7 - Push 8 - Consti 3 9 - Addi 10 - Pop 11 - Addi 12 - Pop

Évaluez-les avec la fonction `machine` : le comportement est-il celui attendu ?

## Exercice 3 : Ajout de tests

Dans cet exercice, on considère les structures de tests vu dans le cours n.3 : Les instructions supplémentaires pour la MV : **BranchIf** et **Branch**, et l'extension des expressions **expr** de Myrte avec le noeud **If of expr \* expr \* expr**.

Rappelez vous que si l'argument de **BranchIf** ou **Branch** est négatif, le le PC « saute » en arrière.

1. Effectuer les ajouts, et mettez à jour des fonctions correspondantes : **assemble**, **disassemble**, **machine**, **compil**, **interp...**

Choisissez les op-codes (non-encore utilisés) que vous voulez pour les deux nouvelles instructions de la MV.

2. Encodrez en expression **expr** de Myrte, compilez et faites tourner la MV sur les programmes Myrte :

```
if (4=5) then (2+3) else (6+7)
if (5=5) then (2+3) else (6+7)
9 + (if ((if (1=2) then 3 else 4) = 5) then (6) else (7+8))
```

3. En utilisant **print\_instrs** et **compil**, pouvez-vous trouver à quelles expressions de Myrte correspondent chacune des listes d'instructions de la MV ?

0 - Consti 1 1 - Push 2 - Consti 2 3 - Eqi 4 - Pop 5 - BranchIf 3 6 - Consti 3 7 - Branch 2 8 - Consti 1	0 - Consti 1 1 - Push 2 - Consti 1 3 - Eqi 4 - Pop 5 - BranchIf 3 6 - Consti 3 7 - Branch 2 8 - Consti 1
0 - Consti 1 1 - Push 2 - Consti 2 3 - Eqi 4 - Pop 5 - BranchIf 3 6 - Consti 3 7 - Branch 10 8 - Consti 1 9 - Push 10 - Consti 2 11 - Eqi 12 - Pop 13 - BranchIf 3 14 - Consti 3 15 - Branch 2 16 - Consti 2	0 - Consti 0 1 - Push 2 - Consti 2 3 - Eqi 4 - Pop 5 - BranchIf 11 6 - Consti 1 7 - Push 8 - Consti 2 9 - Eqi 10 - Pop 11 - BranchIf 3 12 - Consti 3 13 - Branch 2 14 - Consti 2 15 - Branch 6 16 - Consti 1 17 - BranchIf 3 18 - Consti 3 19 - Branch 2 20 - Consti 2

Évaluez-les avec la fonction **machine** : le comportement est-il celui attendu ?

## Exercice 4 : Ajout de variables

Ici, on finit avec l'ajout de variables.

1. Étendez **expr** et **interp** comme vu en séance 3. Note : les transparents ont été mis à jour après le cours. En particulier, un environnement renvoie une exception si la variable n'est pas présente, et donc l'environnement vide a été modifié.

Interprétez les termes

```
let z = 3 in 4 + z
let x = 1 in (let y = 3 in x + y)
let x = 1 in (let x = 3 in x + x)
```

Est-ce que vous pouvez décomposer sur papier ce qui se passe ? Quel est l'environnement pour chaque sous-terme ?

2. En cours, le type **envexpr** qui encode une table d'association était représenté comme une fonction. Changez la représentation pour utiliser une liste d'association

## Et si vous avez fini le reste...

Rappelez-vous le dernier exercice du TD : il était possible de faire la multiplication par une constante.

1. Ajouter un opérateur binaire **Mult** afin de pouvoir représenter la multiplication.

Rajouter un cas au **match** de la fonction **compil** (avant l'appel générique) :

```
| Binop (Mult, Const(Int c), e2) -> ...
```

et encodez la multiplication par une constante en une suite d'instructions de la MV comprenant des **Consti**, **Push**, **Pop** et des **Addi**. Essayez d'être efficace et de laisser la pile dans l'état où vous l'avez trouvé en entrant (préservation de l'invariant).

N'hésitez pas à utiliser des **failwith** pour l'extension des fonctions auxiliaires (par exemple **op**).

2. Il n'est pas vraiment possible de réaliser la multiplication de l'accumulateur avec le premier élément de la pile uniquement avec les instructions de la MV données.

Si vous rajoutez

```
Acc n
```

qui ne fait rien d'autre qu'accéder au **n**-ième élément de la pile (**Acc 0** accédant au sommet) et le mettre dans l'accumulateur, en utilisant des branchements conditionnels (capitalisant sur le fait qu'on a des nombres négatifs) il est maintenant possible de le faire.

Pourriez-vous trouver comment compiler la multiplication en général ? (l'efficacité n'est pas recherchée)