

TINY na LVM

<http://www.dcc.ufrj.br/~fabiom/comp>



Lua Virtual Machine

- Máquina virtual da linguagem Lua
- Lua é uma linguagem funcional imperativa dinamicamente tipada, com algumas características OO
- Assembler da LVM é bastante alto nível, mas uso de registradores torna ele mais parecido com uma máquina real
- Vamos usar um assembler e um interpretador da LVM escrito em Java - `assembler.jar` e `lua.jar`
- O assembler transforma código simbólico da LVM em código executável pelo interpretador



Estrutura do Código Assembler

- Funções declaradas com "function <nome>:"
- Depois da declaração de uma função seguem as instruções e labels do seu corpo
- Uma instrução ou label por linha
- Comentários podem vir depois da instrução ou em uma linha separada, e começam com ';'
- A função chamada "main" é especial; ela tem o código principal do programa (como a main de Java)



Exemplo - fatorial

function main:

```
CLOSURE      R0 fat 1
SETGLOBAL    R0 fat
GETGLOBAL    R0 print
GETGLOBAL    R1 fat
LOADK        R2 3
CALL         R1 2 2
CALL         R0 2 1
RETURN       R0 1
```

```
print(fat(3))
```

function fat:

```
EQ           false R0 0
JMP          LAB0
LOADK        R1 1
RETURN       R1 2
JMP          LAB1
LAB0:
GETGLOBAL    R1 fat
SUB          R2 R0 1
CALL         R1 2 2
MUL          R1 R0 R1
RETURN       R1 2
LAB1:
RETURN       R0 1
```

```
if(x == 0)
    return 1;
else
    return x * fat(x-1);
```



Registradores e Globais

- Dois espaços de nomes: globais e locais (registradores)
- O espaço global é simbólico (nomes)
- O espaço local é numérico, e plano (sem escopo!)
- Os registradores são numerados começando de 0, até um máximo dependendo da implementação (em geral 250)
- Cada vez que uma função é executada ela ganha um conjunto novo de registradores, então eles são mais como a pilha de uma função C
- Os primeiros registradores são reservados para os parâmetros da função



Operações Básicas

- MOVE Rx Ry - copia o valor de Ry para Rx
- ADD Rx Ry Rz - faz $Rx = Ry + Rz$
 - ADD pode ser SUB/MUL/DIV
 - Ry e Rz podem ser literais, também (ADD R1 R0 2 é $R1 = R0 + 2$)
- LOADK Rx <lit> - carrega o literal dado em Rx
 - Pode ser número ou string
- LOADNIL Rx Ry - carrega **nil** (valor equivalente a **null** na LVM) nos registradores Rx a Ry, inclusive
- LOADBOOL Rx true|false 0 - carrega o **true** ou **false** em Rx
- GETGLOBAL Rx <nome> - carrega o valor de global <nome> em Rx
- SETGLOBAL Rx <nome> - escreve o valor de Rx na global <nome>



Operações Relacionais e Saltos

- `JMP <label>` - salta para `<label>`
- `EQ true|false Rx Ry, JMP <label>` - uma instrução `EQ` sempre é seguida de uma `JMP`
 - no caso `EQ true`, salta para `<label>` se `Rx == Ry`
 - no caso `EQ false`, salta para `<label>` se `Rx != Ry`
 - `Rx` e `Ry` podem ser literais
 - Instruções similares `LT (<)`, `LE (<=)`
- `TEST Rx true|false, JMP <label>`
 - no caso `TEST true`, salta para `<label>` se `Rx` não é **false** ou **nil**
 - no caso `TEST false`, salta para `<label>` se `Rx` é **false** ou **nil**
- Operações lógicas implementadas em termos dessas



Chamadas de Função/Método

- O protocolo para chamar uma função é armazenar a função em um registrador R_x e os argumentos nos registradores seguintes $R(x+1)$, $R(x+2)$...
- De onde vem a função? Pode ser criada na hora usando uma operação *CLOSURE*, carregada de uma global onde foi guardada anteriormente, ou, no caso de métodos, carregada de um objeto usando *SELF*
- Uma vez que a função ou método esteja em R_x , chame usando *CALL*:
 - *CALL* R_x n 2 - chama a função/método em R_x com $n-1$ argumentos, e retorna o valor de retorno da função em R_x
 - *CALL* R_x n 1 - chama a função/método em R_x com $n-1$ argumentos, sem valor de retorno
 - O primeiro argumento de um método sempre é o objeto, *SELF* já o armazena em $R(x+1)$



Chamadas de Função/Método - Exemplos

- Função guardada em uma global

```
; foo(3,<exp>)
; resultado de <exp> em R2
GETGLOBAL      R4 foo
LOADK          R5 3
MOVE           R6 R2
CALL           R1 3 2
; resultado em R4
```

- Método de um objeto

```
; obj.foo(3,<exp>)
; obj em R1
; resultado de <exp> em R2
SELF           R4 R1 foo
LOADK          R6 3
MOVE           R7 R2
CALL           R1 4 2
; resultado em R4
```



Vetores

- Usamos tabelas para representar vetores
- **NEWTABLE Rd n O** cria um vetor com tamanho inicial **n** e o armazena em **Rx**
- **GETTABLE Rx Ry Rz** acessa a posição indexada por **Rz** no vetor em **Ry** e guarda em **Rx**
 - $Rx = Ry[Rz]$
 - **Rz** pode ser um literal
- **SETTABLE Rx Ry Rz** armazena na posição do vetor **Rx** indexada por **Ry** o valor de **Rz**
 - $Rx[Ry] = Rz$
 - **Ry** e **Rz** podem ser literais
- **LEN Rx Ry** guarda em **Rx** o tamanho do vetor em **Ry**