

Universidad Galileo

RISC-V

COOL Code Generation

8 de octubre de 2018

La idea central de este documento es explicar cada una de las partes que salen durante la generación de código en la última fase de su proyecto. Intentaremos explicar a gran detalle la función de cada una de estas secciones que deben implementar.

Vamos a compilar este pequeño archivo llamado *main.cl*, utilizando **coolc-rv** que instalaron con el material de RISC-V.

```
main.cl
class Main {
    out: IO <- new IO;
    main(): Object {
        out.out_int(2 + 3)
    };
};
class A {
};
class B {
};</pre>
```

Si compilamos el archivo tal y como se presenta en la figura aterior, se generará un archivo llamado main.s que si lo abren veran en las primeras lineas lo siguiente

```
Global Data
# start of generated code
  . data
  . align
            2
  .globl
            class\_nameTab
  .globl
            Main_protObj
  .globl
            Int_protObj
  .globl
            String_protObj
  .globl
            bool_const0
  .globl
            bool_const1
  .globl
            _{\rm lint_{\rm ltag}}
  .globl
            _bool_tag
  .globl
            _string_tag
```

Esta primera parte representa los símbolos globales que necesita el archivo *trap-handler.s*, que es el código base que implementa el runtime de COOL, para poder funcionar correctamente, es algo que ya está hecho por ustedes y lo pueden ir a revisar en *CgenClassTable.java* y específicamente el método *codeGlobalData()*.

Las siguientes 6 líneas de código que genera también el método antes mencionado representan el class tag de tres clases básicas que ya conocen: Int, Bool, String.

Ustedes tienen que implementar alguna forma de asignar los tags, de tal manera que se les facilite más adelante cuando ya se pasen a implementar el codegen de cada *Expression* en *cool-tree.java*. En este caso el compilador *coolc-rv* le asignó a Int: 2, a Bool: 3 y a String: 4.

Las siguientes 3 lineas de código generado representan una opción que el manejador de memoria utilizará (si está habilitada) para verificar que el estado del *heap* sea consistente cada vez que sea crea un objeto o se necesite reservar más espacio de memoria.

```
Memory Manager test no habilitado

. globl _MemMgr_TEST
_MemMgr_TEST:
. word 0
```

Si ustedes le pasan la opción -t al compilador **coolc-rv** habilitarán esta opción y se generará algo como lo siguiente

```
Memory Manager test habilitado

. globl _MemMgr_TEST
_MemMgr_TEST:
. word 1
```

Esto también ya está hecho por ustedes y lo pueden encontrar también en *Cgen-ClassTable.java* y específicamente en el método llamado *codeMemoryMana-ger()*.

Las siguientes lineas ya es algo en donde ustedes van a comenzar a hacer algunos tweaks para que se vea tal como el output generado por el compilador coole-rv

```
. word
            -1
str_const13:
  . word
            5
  . word
  . word
            String_dispTab
            int\_const2
  . word
  .byte
           0
            2
  . align
  . word
            -1
str\_const12:
  . word
  . word
            5
  . word
            String_dispTab
            int\_const3
  . word
            "B"
  . ascii
  .byte
           0
            2
  . align
            -1
  . word
```

Este código generado para este caso que estamos analizando indica que hay 14 constantes String (del 0 al 13). Estás se generan automáticamente en el método de CgenClassTable.java llamado codeConstants(). Si vemos detalladamente cada uno de las lineas después del label $strconst_13$ por ejemplo, estas representan un prototipo de objeto que explicaremos más adelante, la primera linea .word 4 es el class tag, lo que indica que la clase String se le asignó el tag 4 (coincide perfectamente con el tag declarado más arriba), ustedes tienen que ver como modificar estos tags porque cada clase tiene que tener un tag diferente, a ustedes les aparecerá .word 0 si utilizan ./mycoolc porque todavía no han asignado estos tags que mencionamos.

La tercera linea .word String_dispTab es un puntero a la tabla dispatch de la clase String, los dispatch tables los explicaremos más adelante. Si ustedes nuevamente utilizan ./mycoolc les aparecerá solamente .word porque ustedes tienen que ir a modificar *StringSymbol* para lograr que aparezca la referencia hacia la dispatch table de String como se vió en el ejemplo.

Luego de las constantes String vienen las constantes Int que se ven algo así

```
Int constants
   . word
             -1
int\_const9:
             2
   . word
   . word
             Int_dispTab
   . word
   . word
   . word
             -1
int\_const8:
   . word
             2
   . word
             4
   . word
             Int_dispTab
   . word
             13
   . word
             -1
```

Al igual que las constantes **String**, ustedes en la tercera linea después de la etiqueta int_constx tienen que modificar su código para que puedan tener la referencia .word Int_dispTab de lo contrario les aparecerá vacío si utilizan ./mycoolc.

Las siguientes lineas representan las constantes $\bf Bool$ que son únicamente 2 $\it false$ y $\it true$ y se ven de la siguiente forma

```
. \ word
            -1
bool_const0:
  . word
            3
  . word
  . word
            Bool_dispTab
  . word
  . word
            -1
bool_const1:
  . word
            3
  . word
            Bool_dispTab
  . word
            1
  . word
```

Y sí aquí también tiene que lograr que aparezca en la tercera linea después de bool_constx la referencia hacia el dispatch table de Bool.

A continuación veran el class name table, que aparece en las siguientes lineas de código generado

```
Class name table
class\_nameTab:
            str\_const5
  . word
  . word
            str_const6
  . word
            str_const7
  . word
            str\_const8
  . word
            str_const9
  . word
            str\_const10
  . word
            str_const11
  . word
            str_const12
```

Esta es la tabla de nombre de clases, si revisan el código compilado, veran que str_const5 corresponde a la clase **Object**, str_const6 corresponde a la clase **IO**, y asi sucecivamente, hasta llegar a str_const12, que corresponde a la clase **B**. El orden en que coloquen estas clases es muy importante para los siguientes pasos.

Después de la tabla de nombre de clases, debemos implementar la tabla de objetos

```
Object table
class_objTab:
             Object_protObj
   . word
             Object_init
   . word
   . word
            IO_protObj
            IO_init
   . word
   . word
            Int_protObj
             I\,n\,t\,{}_-i\,n\,i\,t
   . word
             Bool_protObj
   . word
             Bool_init
   . word
   . word
             String_protObj
   . word
             String_init
             Main_protObj
   . word
   . word
             Main_init
            A_protObj
   . word
             A_init
   . word
            B_protObj
   . word
   . word
             B_init
```

No hay mucho que explicar de esta tabla, cada vez que se declara un objeto utilizamos la etiqueta protObj, y cada vez que se instancia con new, utilizamos la etiqueta init, sin embargo, es muy importante que escriban estas etiquetas con el mismo orden con el que escribieron las etiquetas en la tabla de nombre de clase (primero Object, luego IO, así).

La siguiente sección que deben implementar, son las dispatch tables de cada una de las clases. Aquí también es muy importante que las escriban en el mismo orden que antes. Veamos las generadas del ejemplo.

Object dispatch table

Object_dispTab:

- . word Object . abort
- . word Object.type_name
- . word Object.copy

IO dispatch table

IO_dispTab:

- . word Object. abort
- . word Object.type_name
- . word Object.copy
- .word IO.out_string
- .word IO.out_int
- .word IO.in_string
- .word IO.in_int

Int dispatch table

$\overline{Int_disp}Tab$:

- . word Object . abort
- . word Object.type_name
- . word Object.copy

Bool dispatch table

Bool_dispTab:

- . word Object . abort
- . word Object.type_name
- . word Object. copy

String_dispatch table String_dispTab: . word Object.abort . word Object.type_name . word Object.copy . word String.length . word String.concat

Main dispatch table

Main_dispTab:

. word

- . word Object . abort
- . word Object.type_name

String.substr

- . word Object.copy
- . word Main . main

A dispatch table

A_dispTab:

- . word Object . abort
- . word Object.type_name
- . word Object.copy

B dispatch table

$B_dispTab$:

- . word Object. abort
- . word Object.type_name
- . word Object.copy

Revisando las tablas anteriores, pueden ver que el orden de cada uno de los métodos es el mismo, eso es muy importante también. Vean también que, por ejemplo, la clase **String** tiene al inicio los métodos heredados de la clase **Object**, y tienen el prefijo **Object**: Object.abort, Object.type_name, etc. Si una clase sobreescribe un método de su padre, por ejemplo, si **Main** sobreescribiera el método copy de la clase **Object**, entonces, en su dispatch table, debería estar, en vez de Object.copy, Main.copy, en la misma posición, y si alguna clase heredara de **Main**, pero no sobreescribiera el método copy, debería tener en su dispatch table el método Main.copy.

Veamos un ejemplo en donde se pueda ver claramente lo que se mencionó anteriormente.

```
main.cl
class Main {
    out: IO <- new IO;

    main(): Object {
        out.out_int(2 + 3)
    };
};

class A inherits Main {
    main(): Object {
        out.out_int(3 + 4)
    };
};

class B inherits A { };</pre>
```

Estas serian las dispatch tables de las clases Main, A y B:

```
Main A and B dispatch tables
Main_dispTab:
            Object.abort
  . word
            Object.type_name
   . word
            Object.copy
  . word
            Main. main
  . word
A_dispTab:
  . word
            Object.abort
  . word
            Object.type_name
            Object.copy
  . word
           A. main
   . word
B_dispTab:
            Object.abort
  . word
  . word
            Object.type_name
   . word
            Object.copy
           A. main
   . word
```

Noten como la clase **A** tiene el método **A.main** porque sobreescribe el método definido en **Main**, y como **B** hereda de **A**, pero no sobreescribe el método main, en su dispatch table escribimos **A.main**. Estos métodos deben estar siempre en el mismo orden; el metodo main, en este caso, debe ser siempre la cuarta entrada en las dispatch tables de todas las clases que hereden de **A**.

Ya vamos cerca de generar código, pero aún no llegamos, lo que toca es escribir el código de los **protObj**, es decir los prototipos de objeto. Imaginen que tenenemos el siguiente código en **COOL**

```
main.cl
class Main {
    out: IO <- new IO;
    main(): Object {
         out.out_int(2 + 3)
     };
};
class A inherits Main {
    out2: String;
    main() : Object {
         out.out_int(3 + 4)
     };
};
class B inherits A {
    out3: Int \leftarrow 4;
    out4: IO;
};
```

La clase **Main** tiene un campo, la clase **A** tiene dos campos (out, que hereda de Main, y out2), y la clase **B** tiene cuatro campos. Ahora, tomando esto en cuenta, veamos la codificación de sus **protObj**.

```
Object protObj

. word -1
Object_protObj:

. word 0 # posicion en class_nameTab

. word 3 # cantidad de campos

. word Object_dispTab # dispatch table
```

Ignoremos el .word -1 (aún así, deben agregarlo). Enfoquemonos en .word 0, este 0, representa la posición en la tabla de nombres de clase que definieron anteriormente, o simplemente el class tag. Recuerden que **Object** estaba en la posición 0. El siguiente valor; .word 3 representa la cantidad de campos. La clase **Object**, como tal, no tiene campos, pero debemos guardar de ella su nombre, la cantidad de campos (si, como un campo), y su dispatch table, así que por eso debemos poner un 3 en ese lugar. Luego, la etiqueta de su dispatch table, y listo.

```
Main protObj

. word -1

Main_protObj:

. word 5 # posicion en class_nameTab

. word 4 # cantidad de campos

. word Main_dispTab # dispatch table

. word 0 # valor inicial de out
```

El 5, representa la posición en la tabla de nombres de clases de la clase **Main**, el 4 representa la cantidad de campos, aparte de los 3 que ya mencionamos, la clase **Main** tiene un campo out. Después, tenemos la dispatch table de la clase **Main**, y finalmente, el .word 0 representa el valor inicial del campo out. Si los campos pertenecen a las clases **Int**, **Bool** o **String**, los inicializaremos como la constante 0 para la clase **Int**, el string vacio para la clase **String**, y falso para la clase **Bool**. Si el campo no pertenece a ninguna de estas clases, lo incializaremos como 0, para reprensetar que es *void*.

El 6, como ya sabemos, representa la posición en la tabla de nombres de clases, el 5, representa la cantidad de campos que tiene la clase **A**, luego tenemos la dispatch table de la clase, el 0 que sigue, es el valor inicial de la variable out, y vemos que despues tenemos str_const10, que, si buscamos más arriba, hace referencia al string vacio, esto es porque out2 es de tipo **String**.

Para la clase **B** sigue siendo lo mismo; el primer 7 representa la posición en la tabla de nombres de clase, el segundo 7 representa la cantidad de campos (los 3 ya establecidos y los 4 que declaramos). Luego tenemos la dispatch table de la clase **B**, seguido de los valores iniciales de sus campos. Noten que out3 es de tipo **Int**, y si revisamos en la etiqueta **int_const3**, veremos que esta constante representa el valor 0.

Finalmente, luego de codificar todos los **protObj** (aquí solo vimos los ejemplos de algunos, ustedes deben codificarlos todos), ya podemos pegar el último fragmento de código que se genera automáticamente

```
Global text
  .globl
            heap_start
heap_start:
  . word
            0
  .text
  .globl
            Main_init
  . globl
            Int_init
  .globl
            String_init
            Bool_init
  .globl
            Main. main
  . globl
```

Esta porción de código ya está hecha por ustedes y pueden ir a revisarlo en *Cgen-ClassTable.java* en el método *codeGlobalText()*.

Si se dan cuenta, aún no hemos empezado a codificar las instrucciones, toda esta parte es para preparar al simulador para inicializar objetos, y aquí podemos ver la complejidad de un lenguaje de este tipo, contra uno como C. Pero siguiendo con el tema, la última sección que deben codificar, antes de empezar a traducir instrucciones en COOL a assembler, son los inits.

```
Main init
Main_init:
         sp sp -12
  addi
         tp 12(sp)
  sw
         8(sp)
  sw
         ra 4(sp)
  sw
  addi
         tp sp 4
  mv
         s0 a0
         Object_init
  jal
  la
         a0 IO_protObj
         Object.copy
  jal
  jal
         IO_init
         a0 12(s0)
  sw
  mv
         a0 s0
  lw
         tp 12(sp)
  lw
         s0 \ 8(sp)
  lw
         ra 4(sp)
  addi
         sp sp 12
  jr
         ra.
```

Como usaremos sp, tp¹ y s0, debemos guardarlos en el stack. Esto se hace en las primeras 4 instrucciones de Main_init. En la siguiente instrucción, hacemos que tp quede en el top del stack, para saber donde esta nuestra referencia, ya que sp cambia constantemente. Y ahora, movemos a a0 hacia s0, esto se hace porque en a0 tenemos la dirección final del objeto, y se sobreescribira, asi que la pasamos a s0 para preservarla. jal Object_init se hace porque debemos inicializar los campos que tiene Object, que es el padre de Main, antes de poder inicializar los campos propios de Main. Cuando regresa de Object_init, tenemos los campos inicializar los campos por Object en s0 (aunque también los tendremos en a0), y ya podemos inicializar los campos propios de Main. Carga a a0 el IO_protObj, y salta a Object.copy

¹Se utiliza tp en vez de fp para el frame pointer, porque fp y s0 en RISC-V son lo mismo.

para realizar una copia de él. Object.copy se encuentra en el *traphandler.s*, asi que no se preocupen de eso. Luego, tenemos la copia en a0, pero como en Main inicializamos out como un new IO, debemos saltar a IO_init. Cuando regresa, lo guardamos en la posicion 12 de s0 (porque es el cuarto campo), y como no hay nada más que hacer, regresamos la dirección del objeto (s0) a a0, restauramos el stack, y regresamos.

```
B init
B_init:
          sp sp -12
  addi
          tp 12(sp)
  sw
          s0 8(sp)
  sw
          ra 4(sp)
  sw
  addi
          tp sp 4
  mv
          s0 a0
          A_init
  jal
  la
          a0 int_const2
          a0 20(s0)
  sw
  mv
          a0 s0
  lw
          tp 12(sp)
  lw
          s0 \ 8(sp)
  lw
          ra 4(sp)
  addi
             sp 12
          sp
  jr
          ra
```

Para el init de **B** es algo parecido, guardamos sp, fp y s0 al stack. En la siguiente instrucción, hacemos que tp quede en el top del stack, como en Main_init para saber donde esta nuestra referencia. Y ahora, movemos hacia s0, a0, para no perderla, y saltamos a A_init que inicializa los campos que B hereda de A. Cuando regresa de A_init, tenemos los campos inicializados por A en s0 (y támbien los tendremos en a0). Los campos que inicializó A fueron la posición 0, 4, 8, 12 y 16, y ahora debemos inicializar el campo 20 y 24 (la clase B tiene 7 campos; los 4 declarados y los 3 que establecimos aquí). Cargamos a a0 int_const2, que, si buscamos en las constantes, tiene como valor el 4 que se le asigna, y lo guardamos en la posicion 20 de s0 (porque es el sexto campo). Vean que el séptimo campo se declara, pero no se inicializa, asi que no hacemos nada (no lo inicializamos), regresamos la dirección del objeto (s0) a a0, restauramos el stack, y regresamos.

Luego de codificar todos los **inits**, finalmente pueden empezar a codificar cada uno de los métodos declarados (son parecidos a los inits), y ¡listo! han terminado su compilador.

The great successful men of the world have used their imaginations, they think ahead and create their mental picture, and then go to work materializing that picture in all its details, filling in here, adding a little there, altering this a bit and that bit, but steadily building, steadily building.

— Robert Collier