Tokuwaga Compilador de la Máquina Sencilla

Diseño de Sistemas con FPGA
Departamento de Computación
Facultad de Ciencias Exactas y Naturales
Universidad de Buenos Aires

Primer Cuatrimestre, 2016

Abstract

Implementación de un compilador para la máquina sencilla, añadir funciones al repertorio de la máquina mediante pseudo instrucciones, optimización del uso de memoria.

Palabras claves: compilador, pseudo-instrucciones, lenguaje ensamblador, lenguaje máquina, parser, desensamblador.

Ishikame, Emiliano - xxx/xx - emilianoishikame@yahoo.com.ar Torrico, Myrko - xxx/xx -mirko.torrico@gmail.com

${\bf \acute{I}ndice}$

1	Introducción	1
2	Operaciones2.1 DEFINICIÓN DE TIPOS2.2 OPERACIONES ARIMÉTICO/LÓGICAS2.3 MOVIMIENTO DE DATOS2.4 OPERACIÓN DE ENTRADA/SALIDA2.5 OPERACIONES DE SALTO2.6 DEFINICIÓN DE DATOS	1 1 2 2 2 2
3	Instrucciones en orden alfabético 3.1 Instrucción ADD 3.2 Instrucción BEQ 3.3 Instrucción CALL 3.4 Instrucción CMP 3.5 Instrucción DEC 3.6 Instrucción DW 3.7 Instrucción INC 3.8 Instrucción IN/OUT 3.9 Instrucción JMP 3.10 Instrucción LEA 3.11 Instrucción MOV 3.12 Instrucción RET 3.13 Instrucción SHIFT 3.14 Instrucción SUB	3 3 3 3 3 3 4 4 4 4 5 5 6 6
4	Pseudo-Instrucción4.1 Introducción	7 7 7
5	Compilación	9
6	Optimización del uso de memoria 6.1 Motivación	9 9
7	Testing	10
8	Mejoras posibles	10
9	NOTAS IMPORTANTES	10
10	BUGS	10

1. Introducción

Nuestro ensamblador, Tokuwaga, se encarga de recibir un archivo.asm y generar su transformacin a lenguaje de mquina. El archivo recibido pasa por el siguiente proceso:

Limpia el código: se deshace de comentarios y reconoce variables, constantes y etiquetas para poder direccionarlas después, y hace el reemplazo de las pseudo-instrucciones. Optimiza Memoria. Parsea el código.

En el inicio, Tokuwaga soportaba sólo las instrucciones de nuestra Máquina sencilla (MOV,ADD,CMP, etc). Luego para facilitar la programación en assembler, nos vimos obligados a aceptar pseudo-instrucciones como: JUMP, SUB, LEA, entre otros.

Finalmente Tokuwaga permite el uso de constantes, usando como prefijo @; variables y etiquetas de la pinta etiqueta:. Para el testeo también se desarrolló un desensamblador, el cual transforma el lenguaje máquina en código ensamblador.

2. Operaciones

Lenguaje del miniCompilador Instrucciones válidas de ensamblador

2.1. DEFINICIÓN DE TIPOS

Р	$DEVICE_DIR REG_SEL$	
D	Direccion Destino	
S	Direction Fuente	
A	ADDR	
@12	constante (DECIMAL)	

2.2. OPERACIONES ARIMÉTICO/LÓGICAS

OPCODE	Función	Descripción
ADD S,D	[D]=[S]+[D],Z=([S]+[D])==0	Suma S+D y lo almacena en
		D, Si S+D=0 entonces flag Z
		es 1 si no flag Z=0.
CMP S,D	Z=([S]-[D])==0	Si S-D=0 , entonces el flag $Z=1$
		si no flag $Z = 0$.
DEC D	[D]=[D]-1	Decrementa la variable D en 1.
INC D	[D]=[D]-1	Incrementa la variable D en 1
		(PSEUDO).
SUB S,D	[D]=[S]-[D]	Resta D a S y lo guarda en D.
SHIFTL A,S	[A]=A>>S	Aplica un shift lógico a
		izquierda sobre A tantos bits
		como indica S.
SHIFTR A,S	[A]=A< <s< td=""><td>Aplica un shift lógico a derecha</td></s<>	Aplica un shift lógico a derecha
		sobre A tantos bits como in-
		dica S.

2.3. MOVIMIENTO DE DATOS

OPCODE	Función	Descripción
MOV S,D	[D]=[S]	Mueve lo que esta en la posición de memoria S
		a la posición D.
MOV S,[D]	[D] = [[S]]	Mueve lo que esta en la posición de memoria
		apuntada por S a la posición de memoria D.
MOV S,[D]	[[D]]=[S]	Mueve lo que esta en la posición de memoria S
		a la posición apuntada por D.
MOV [S],[D]	[[D]] = [[S]]	Mueve lo que esta en la posición apuntada por
		S a la posición apuntada por D.
LEA "TAG",D	[D]="TAG"	Carga la dirección en que se encuentra la eti-
		queta, variable o constante "TAG" en la posición
		D.

2.4. OPERACIÓN DE ENTRADA/SALIDA

OPCODE	Función	Descripción
IN P,D	[D]=[S]	Mueve a la posición de memoria D lo que esta en el
		puerto P.
OUT P,S	[D]=[[S]]	Mueve al puerto P lo que esta en la memoria en la
		posición S.

2.5. OPERACIONES DE SALTO

OPCODE	Función	Descripción
BEQ "TAG"	$Z==1 \rightarrow PC="TAG"$	salta si el flag Z esta activo
		a la posición de la etiqueta
		o posición "TAG".
CALL "TAG"	[[reg]=PC, PC="TAG", reg=reg-1	Llama a la función "TAG".
RET	reg+1, PC=[reg]	Retorna de un call.
JMP "TAG"	PC="TAG"	Salto a la posición de la eti-
		queta o posición "TAG.

2.6. DEFINICIÓN DE DATOS

OPCODE	Descripción
DW xxx	Define un word de 16 bits en esa posición de memoria (el número
	ingresado debe ser decimal).
LABEL:	Define una etiqueta.

Soporta uso de variables y constantes

3. Instrucciones en orden alfabético

3.1. Instrucción ADD

El Destino de la función ADD no puede ser una constante.

OPCODE	Descripción	
ADD a,b	O a,b Suma la variable a con b y lo guarda en b.	
ADD a,1	Suma la posición 1 con a y lo guarda en la posición 1.	
ADD 1,a	ADD 1,a Suma la variable a con 1 y lo guarda en la variable a.	
ADD @1,a	Suma la variable a con la constante y lo guarda en la variable a.	

3.2. Instrucción BEQ

OPCODE	Descripción
BEQ 1	si la comparación FZ=1 salta a la posición 1.
BEQ LABEL	si la comparación FZ=1 salta a la etiqueta LABEL.

3.3. Instrucción CALL

OPCODE	Descripción
CALL LABEL	Salta a la etiqueta LABEL.
CALL 100	Salta a la posición 100 (valor absoluto).

3.4. Instrucción CMP

OPCODE	Descripción	
CMP a,b	Compara las variables a y b y guarda el resultado en el flag Z.	
CMP a,1	Compara a y con la posicion de memoria 1 y guarda el resultado	
	en el flag Z.	
CMP 1,2	Compara la posición de memoria 1 y 2 y guarda el resultado en	
	el flag Z.	
CMP @1,a	Compara una constante con la variable a y guarda el resultado	
	en el flag Z.	

3.5. Instrucción DEC

El Destino de la función DEC no puede ser una constante.

OPCODE	Descripción
DEC a	incrementa la variable a en 1.
DEC 0	incrementa lo que hay en la posición 0 en 1.

3.6. Instrucción DW

Define una constante.

3.7. Instrucción INC

El Destino de la función INC no puede ser una constante.

OPCODE Descripción		Descripción
	INC a	incrementa la variable a en 1.
	INC 0	incrementa lo que hay en la posición 0 en 1.

3.8. Instrucción IN/OUT

El Destino de la función IN no puede ser una constante.

OPCODE	Descripción
IN puerto,10	mueve el puerto a la posición de memoria 10.
IN puerto,D	mueve el puerto a la variable S.
OUT puerto,10	mueve la posición de memoria 10 al puerto.
OUT puerto,S	mueve la variable S al puerto.
OUT puerto,@10	mueve una constante al puerto.

El puerto tiene direcciones validas de 0 a 31. Para los dispositivos predefinidos hay etiquetas para facilitar la identificación.

- LED
- PUERTO_0_SHIFTER
- PUERTO_1_SHIFTER
- PUERTO_2_SHIFTER
- PUERTO_3_SHIFTER
- UART_TX
- UART_RX
- UART_FULL
- UART_EMPTY
- SSEG
- BTNS
- SWT

3.9. Instrucción JMP

El Destino de la función IN no puede ser una constante.

F T T T T T T T T T T T T T T T T	
OPCODE	Descripción
JMP label	salta a la etiqueta label.
JMP 10	mueve el puerto a la variable S.

3.10. Instrucción LEA

Permite obtener la dirección donde el ensamblador almacena una variable.

remite obten	er ia dirección donde el ensambiador almacena una variable.
OPCODE	Descripción
LEA LABEL,A	Carga la posición de la etiqueta LABEL en A.
LEA b,A	Carga la posición de la variable b en A.
LEA @100,A	Carga la posición de la constante 100 a A.

3.11. Instrucción MOV

El Destino de la función MOV no puede ser una constante.

Si el parámetro pasado por referencia esta fuera de los límites de memoria, la función no garantiza su ejecución y/o integridad de la memoria.

OPCODE	Descripción
MOV S,D	Mueve de S a D
MOV S,1	Mueve lo que esta en la "variable" S a la posición 1.
MOV 1,D	Mueve lo que esta en la posicion 1 a la variable D.
MOV @10,S	Mueve una constante a la variable S.
MOV @10,1	Mueve una constante a la posición de memoria 1.
MOV [S],1	Mueve lo que esta en la posición referenciada por S a la posición
	1.
MOV [1],D	Mueve lo que esta en la posición referenciada por la posición 1
	a la variable D.
MOV @10,[D]	Mueve una constante a la posición referenciada por D.
MOV @10,[1]	Mueve una constante a la posición referenciada por la posición
	1.
MOV @10,[@14]	Mueve una constante a la posición referenciada por la constante
	(equivale a MOV @10,14).
MOV S,[@14]	Mueve lo que esta en la "variable" S a la posición referenciada
	por la constante (equivale a MOV @10,14).

3.12. Instrucción RET

Retorna de la ejecucion de un call.

3.13. Instrucción SHIFT

El Destino de la función SHIFT no puede ser una constante.

OPCODE	Descripción
SHIFTR X,10	Desplaza X lógicamente a derecha tantos bits como indica la
	posición de memoria 10.
SHIFTR X,S	Desplaza X lógicamente a derecha tantos bits como indica la
	variable S.
SHIFTR X,@10	Desplaza X lógicamente a derecha tantos bits como indica la
	constante.
SHIFTL X,10	Desplaza X lógicamente a izquierda tantos bits como indica la
	posición de memoria 10.
SHIFTL X,S	Desplaza X lógicamente a izquierda tantos bits como indica la
	variable S.
SHIFTL X,@10	Desplaza X lógicamente a izquierda tantos bits como indica la
	constante.
SHIFTR 25,10	Desplaza lo que hay en la posición 25 lógicamente a derecha
	tantos bits como indica la posición de memoria 10.
SHIFTR 25,S	Desplaza lo que hay en la posición 25 lógicamente a derecha
	tantos bits como indica la variable S.
SHIFTR 25,@10	Desplaza lo que hay en la posición 25 lógicamente a derecha
	tantos bits como indica la constante.
SHIFTL 25,10	Desplaza lo que hay en la posición 25 lógicamente a izquierda
	tantos bits como indica la posición de memoria 10.
SHIFTL 25,S	Desplaza lo que hay en la posición 25 lógicamente a izquierda
	tantos bits como indica la variable S.
SHIFTL 25,@10	Desplaza lo que hay en la posición 25 lógicamente a izquierda
	tantos bits como indica la constante.

Los valores insertados son siempre 0, el máximo valor de desplazamiento es 15. Si se excede este límite la función puede no devolver un valor o provocar alteraciones en la memoria.

3.14. Instrucción SUB

El Destino de la función SUB no puede ser una constante.

El Destino de la fancion sed no paede sel una constante.	
OPCODE	Descripcion
SUB a,b	Resta la variable a con b y lo guarda en b.
SUB a,1	Resta la posición 1 con a y lo guarda en la posición 1.
SUB 1,a	Resta la variable a con 1 y lo guarda en la variable a.
SUB @1,a	Resta la variable a con la constante y lo guarda en la variable a.

4. Pseudo-Instrucción

4.1. Introducción

Dado que la máquina tiene pocas instrucciones disponibles, para facilitar el trabajo al programador, se decide proveer de estas instrucciones. Esto no significa que sea necesariamente mejor que la que pueda implementar. Brinda este servicio de forma general, por lo que puede no ser óptimo.

4.2. Desarrollo

4.2.1. INC

La funcion INC se implementa mediante la creación de la constante 1 y utilizando la instrucción ADD. De modo que INC x se transforma en ADD @1,X

4.2.2. DEC

La funcion INC se implementa mediante la creación de la constante 65535 y utilizando la instrucción ADD. De modo que INC x se transforma en ADD @1,X

4.2.3. SUB

La funcion SUB se implementa mediante una resta sucesiva hasta que el segundo operando es cero, luego se mueve el resultado al segundo operando.

```
SUB A,B = MOV A,Var
loop: CMP @0,B
BEQ fin
ADD @65535,Var
ADD @65535,B
CMP 0,0
BEQ loop
fin: MOV Var,B
```

4.2.4. LEA

La funcion LEA se implementa mediante la creación de la constante c, la cual es la posición donde se encuentra X y utilizando la instrucción MOV. De modo que LEA x,0 se transforma en MOV c,X

```
LEA c,X = MOV a,X
a:posici\'on de memoria de c asignada por el compilador
```

4.2.5. MOV

La funcion MOV con indirección se implementa mediante un algoritmo que modifique la memoria para que la siguiente instrucción que se ejecute sea un MOV con indireccion. MOV [A], B

```
MOV A,X
             MOV a,X
            MOV @0, Contador
    loop:
             CMP CONTADOR_LOOP,7
             BEQ FIN
             ADD X,X
             ADD @65535,Contador
             CMP 0,0
             BEQ loop
    FIN:
             ADD 10..0,X
            LEA B, var
             ADD var, X
    X:
            MOV A,O
MOV [A],[B]
             MOV A,X
             MOV a,X
             MOV @0, Contador Loop
             CMP CONTADOR_LOOP,7
    loop:
             BEQ FIN
             ADD X,X
             INC contador_loop
             CMP 0,0
             BEQ loop
    FIN
             ADD @32768,X
             ADD B,X
    X:
            MOV A,O
MOV A,[B]
             ADD B,X
    X:
             MOV A,O
```

4.2.6. SHIFT

La funcion SHIFT era parcialmente soportada hasta que fue añadido el módulo de entrada/salida que permite dicha operación.

SHIFT X,@const

```
OUT PUERTO_O_SHIFTER,@const
OUT PUERTO_1_SHIFTER,X
```

LOOP: IN PUERTO_3_SHIFTER, var

CMP @0,var BEQ FIN CMP 0,0 BEQ LOOP

FIN: IN PUERTO_2_SHIFTER,X

SHIFT X,Y

MOV @32768, var

ADD Y, var

OUT PUERTO_O_SHIFTER, var OUT PUERTO_1_SHIFTER, X

LOOP: IN PUERTO_3_SHIFTER, var

CMP @0,var BEQ FIN CMP 0,0 BEQ LOOP

FIN: IN PUERTO_2_SHIFTER,X

5. Compilación

El método empleado para compilar el programa es el escaneo en 2 pasadas. En la primer lectura, se reconocen las etiquetas, variables y constantes y se les asigna un token. Luego, corremos un algoritmo que busca minimizar la cantidad de memoria utilizada por las variables y constantes. Finalmente, en la segunda lectura se procede a reemplazar las líneas por código máquina y para resolver las posiciones desconocidas, utiliza el diccionario creado en el paso anterior.

6. Optimización del uso de memoria

6.1. Motivación

Dado que la máquina tiene memoria finita y, en este caso, muy acotada, se debe aprovechar al máximo este recurso.

6.2. Desarrollo

El problema de memoria se intentá mejorar desde dos puntos de vista: instrucciones y variables. Por el lado de las instrucciones, se busca que las pseudo instrucciones ocupen poca memoria y tengan un rendimiento aceptable. Por el otro lado, se intenta aprovechar la memoria organizando las constantes y variables, de forma que esta sea un conjunto minimal y de menor tamaño posible.

7. Testing

Para testear el código generado por el compilador, se implemento un reensamblador, el cual genera instrucciones (si las existen) a partir del código binario. Dado que las pseudo instrucciones no pueden ser reensambladas y las variables y constantes no son visibles en el código original, el código obtenido es, en general, de mayor tamaño.

8. Mejoras posibles

Se puede mejorar la velocidad de compilación mejorando el modo de compilación. Por otro lado, se puede mejorar la distribución de las variables para consumir menos memoria.

9. NOTAS IMPORTANTES

- Es responsabilidad del programador que las instrucciones de SHIFT, MOV si se ejecutan pasando un parámetro por referencia, esta este dentro del rango válido.
- Las pseudo instrucciones no necesariamente ocupan 1 palabra en memoria.
- Cuando las pseudo-instrucciones son utilizadas, tener cuidado con las referencias absolutas, es recomendable utilizar etiquetas.

<u>Importante:</u> UNA ETIQUETA TIENE PRIORIDAD SOBRE UNA VARIABLE, SI EL NOMBRE DE UNA VARIABLE ES EL MISMO QUE UNA ETIQUETA, CUANDO SE REFERENCIE APUNTARÁ LA ETIQUETA.

10. BUGS

Lista de Known Issues:

- No soporta dos instrucciones válidas en la misma línea.
- Solo soporta números decimales.
- Hay una variable de ensamblador que está reservada.
- No se puede hacer call a una variable.
- Si bien hace un chequeo general de los operandos, puede que acepte algo no soportado.