Prácticas Arquitectura de Computadores

Bloque I

Cronograma

- Bloque I
- Programación DLX nivel básico
 - Repertorio de Instrucciones DLX
 - Programa Windlx
 - Ejemplos básicos
 - Guiones

Programación DLX nivel básico

- Cargas y Almacenamientos
- Operaciones ALU
- Lazos
- Tiempo de ejecución
- Prueba de validación: 9/10/2017 y 10/10/2017

Pruebas de Validación

- Objetivo: Validar conocimientos visto anteriormente
 - Individuales
 - ▶ Validaciones Solamente durante el cuatrimestre
 - Juego de Instrucciones DLX / Procesador Secuencial: 0.5p
 - 2. Procesador Segmentado DLX y Ganancia: 1.25p
 - 3. Procesador Superescalar / SuperDLX y Ganancia: 1.25p
 - 4. Optimización de Código y Ganancia: Ip
 - Presentación Trabajo: I punto
 - □ Convocatoria ordinaria extraordinaria

Pruebas de Validación

- Procedimiento de validaciones
 - Describir prueba: 10 minutos
 - Desarrollar prueba: 80 minutos
 - □ Realizar un programa y resolver determinadas cuestiones
 - □ Subir material a ILIAS
 - Validar prueba: 30 minutos
 - ☐ Chequear programa y cuestiones
 - Material
 - ☐ Juego de Instrucciones
 - □ Manual del procesador
 - □ No se permiten código de ejercicios

Introducción

- Bloque I Programación DLX nivel básico
 - Conocimientos teóricos de todo el bloque
 - Repertorio de Instrucciones DLX
 - Ciclos de ejecución en computador secuencial
 - Programa Windlx
 - Material
 - Manual de la UNED
 - Programa Windlx

Bloque 1 – Programación DLX nivel básico

Repertorio de Instrucciones

Introducción

- Arquitectura orientada a registro (de 32 bits):
 - > 32 registros de propósito general (GPR): R0, R1, ...
 - ▶ R0 contiene siempre el valor 0.
 - > 32 registros de Punto Flotantes (FPR): F0, F1, ... (Simple precisión)
 - ▶ Utilizables como registros de 64 bits por pares:
 - □ F0, F2, ... (Doble precisión)
 - ▶ 16 Registros especiales
- ▶ Tipos de datos (en bits):

```
▶ 8: Byte -128 ... +255
```

▶ 64: Doble palabra

Registros Especiales

FPSR (Floating-Point Status Register).

- Es un registro de estado de 1 bit de longitud
- Comparaciones y excepciones de coma flotante.
- Todos los movimientos desde y hacia este registro se realizan a través de los registros de propósito general.
- Las comparaciones en punto flotante asignan el bit de este registro
- Disponibles instrucciones de salto que basan su resultado en el valor del bit (1 cierto, 0 falso).

PC (Program Counter).

- Contiene la dirección de la próxima instrucción que va a ser ejecutada.
- Los saltos y las bifurcaciones pueden cambiar el contenido del mismo.

IMAR (Instruction Memory Address Register).

Este registro es inicializado con el contenido del contador de programa en la etapa IF a causa de que está conectado con el sistema de memoria, mientras que el PC no.

IR (Instruction Register).

En la etapa IF es cargado con la próxima instrucción a ejecutarse.

▶ A, B.

- Son cargados en la etapa ID y sus valores son enviados a los operandos de la unidad aritmético lógica en la siguiente etapa la EX. En WinDLX, además existen los pseudo-registros
- AHI y BHI que contienen los 32 bits superiores para valores en coma flotante de doble precisión.

Registros Especiales

BTA (Branch Target Address).

En la etapa ID, la dirección de salto/bifurcación es calculada y escrita en este registro

▶ **ALU** (Arithmetic Logical Unit).

- El resultado de una operación en la ALU es transferido a este registro.
- En WinDLX existe un pseudo-registro llamado ALUHI que contiene los 32 bits superiores para valores en coma flotante de doble precisión.

DMAR (Data Memory Address Register).

- La dirección de memoria a la que se va acceder es transferida a este registro en la etapa EX.
- En la etapa MEM, el acceso a la memoria para lectura o escritura es efectuado con el valor almacenado en este registro.

SDR (Store Data Register).

- El dato que se va a escribir en memoria por medio de una instrucción es almacenado previamente en este registro.
- ▶ En WinDLX existe un pseudo-registro llamado SDRHI que contiene los 32 bits superiores para valores en coma flotante de doble precisión.

LDR (Load Data Register).

- El dato que es leído de memoria se almacena en este registro.
- ▶ En WinDLX existe un pseudo-registro llamado LDRHI que contiene los 32 bits superiores para valores en coma flotante de doble precisión.

Introducción

- Registros especiales: PC, IR
- Memoria direccionable al byte.
- Ancho de memoria: 32 bits (bus de datos).
- Bus de direcciones: 32 bits
- Organización Big Endian.
- Modos de direccionamiento:
 - Registro Ej.:ADD R1,R2,R3
 - Inmediato Ej.: SUBI R1,R2,#5
 - Desplazamiento Ej.: LW R1,30(R2)

Formato de la Instrucciones DLX

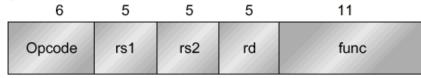
- 3 formatos de instrucciones
 - Igual longitud
 - lgual tamaño de opcode



Encodes: Loads and stores of bytes, words, half words All immediates (rd ← rs1 op immediate)

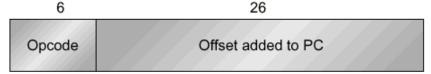
Conditional branch instructions (rs1 is register, rd unused)
Jump register, jump and link register
(rd = 0, rs = destination, immediate = 0)

R - type instruction



Register–register ALU operations: rd ← rs1 func rs2
Function encodes the data path operation: Add, Sub , . . .
Read/write special registers and moves

J - type instruction



Jump and jump and link
Trap and return from exception

Operaciones de acceso a memoria en el DLX

Example instruction Instruction name		Instruction name	Meaning
LW	R1,30(R2)	Load word	Regs[R1] \leftarrow_{32} Mem[30+Regs[R2]]
LW	R1,1000(R0)	Load word	$Regs[R1] \leftarrow_{32} Mem[1000+0]$
LB	R1,40(R3)	Load byte	Regs[R1] \leftarrow_{32} (Mem[40+Regs[R3]] ₀) ²⁴ ## Mem[40+Regs[R3]]
LBU	R1,40(R3)	Load byte unsigned	$Regs[R1] \leftarrow_{32} 0^{24} \# Mem[40+Regs[R3]]$
LH	R1,40(R3)	Load half word	Regs[R1] \leftarrow_{32} (Mem[40+Regs[R3]] ₀) ¹⁶ ## Mem[40+Regs[R3]]##Mem[41+Regs[R3]]
LF	F0,50(R3)	Load float	$Regs[F0] \leftarrow_{32} Mem[50+Regs[R3]]$
LD	F0,50(R2)	Load double	$Regs[F0] \# Regs[F1] \leftarrow_{64} Mem[50+Regs[R2]]$
SW	500(R4),R3	Store word	$\texttt{Mem} \texttt{[500+Regs[R4]]} \leftarrow_{32} \texttt{Regs[R3]}$
SF	40(R3),F0	Store float	$\texttt{Mem} \texttt{[40+Regs[R3]]} \leftarrow_{\texttt{32}} \texttt{Regs[F0]}$
SD	40(R3),F0	Store double	$Mem[40+Regs[R3]] \leftarrow_{32} Regs[F0];$
			$\texttt{Mem}[44+\texttt{Regs}[\texttt{R3}]] \leftarrow_{32} \texttt{Regs}[\texttt{F1}]$
SH	502(R2),R3	Store half	$\texttt{Mem} \texttt{[502+Regs[R2]]} \leftarrow_{\texttt{16}} \texttt{Regs[R31]}_{\texttt{1631}}$
SB	41(R3),R2	Store byte	$\texttt{Mem[41+Regs[R3]]} \leftarrow_{8} \texttt{Regs[R2]}_{2431}$

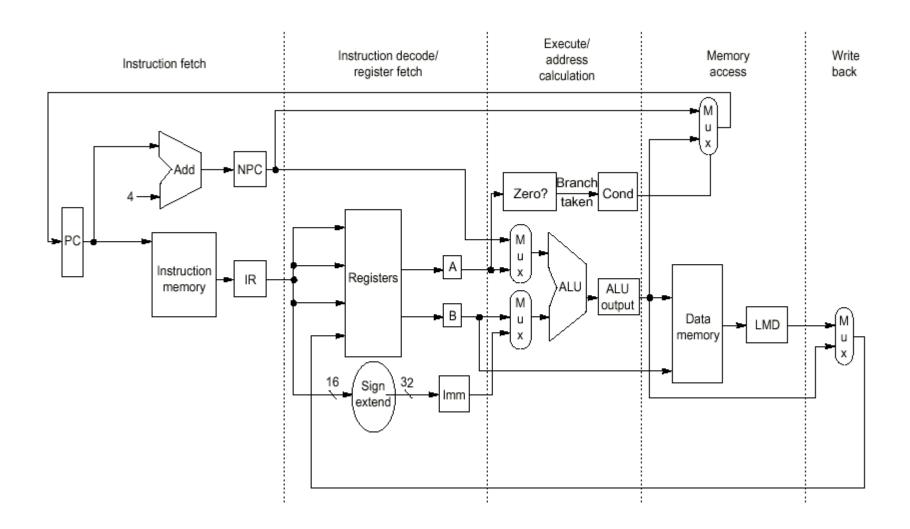
Operaciones aritmético-lógicas en el DLX

Example instruction Instru		Instruction name	Meaning
ADD	R1,R2,R3	Add	Regs[R1]←Regs[R2]+Regs[R3]
ADDI	R1,R2,#3	Add immediate	Regs[R1]←Regs[R2]+3
LHI	R1,#42	Load high immediate	Regs[R1]←42##0 ¹⁶
SLLI	R1,R2,#5	Shift left logical immediate	Regs[R1]←Regs[R2]<<5
SLT	R1,R2,R3	Set less than	if (Regs[R2] <regs[r3]) Regs[R1]←1 else Regs[R1]←0</regs[r3])

Operaciones de bifurcación en el DLX

Example instruction		Instruction name	Meaning
J	name	Jump	$PC\leftarrow name; ((PC+4)-2^{25}) \le name <$
			((PC+4)+2 ²⁵)
JAL	name	Jump and link	R31←PC+4; PC←name;
			$((PC+4)-2^{25}) \le name < ((PC+4)+2^{25})$
JALR	R2	Jump and link register	$Regs[R31] \leftarrow PC+4; PC \leftarrow Regs[R2]$
JR	R3	Jump register	PC←Regs[R3]
BEQZ	R4,name	Branch equal zero	if (Regs[R4]==0) PC←name;
			$((PC+4)-2^{15}) \le name < ((PC+4)+2^{15})$
BNEZ	R4,name	Branch not equal zero	if (Regs[R4]!=0) PC←name;
			$((PC+4)-2^{15}) \le name < ((PC+4)+2^{15})$

Ruta de datos del DLX



Etapas en la ejecución de instrucciones

- Etapas y ciclos de reloj. Máquina secuencial
 - IF: Búsqueda de la instrucción
 - ▶ I ciclo de reloj
 - ▶ ID: Decodificación
 - 0.8 ciclo de reloj
 - **EX:** Ejecución
 - Depende de la unidad funcional
 - MEM: Acceso a memoria
 - I ciclo de reloj
 - WB: Escritura de resultados
 - ▶ 0.8 ciclo de reloj

Etapa IF

- Se carga la instrucción en curso en el Registro de Instrucción (RI)
- ▶ (IMAR) Instruction Memory Address Register.
- Se prepara el contador de programa para apuntar a la siguiente instrucción.

IMAR
$$\leftarrow$$
 PC

IR \leftarrow Mem[PC]

NPC \leftarrow PC + 4

Etapa ID

Se decodifica la instrucción

Se cargan los diferentes campos en los registros especiales A, B, Imm.

```
A ← Regs[IR6...10]

B ← Regs[IR11...15]

Imm ← ((IR16)16 ## IR16...31)
```

Etapa EX

- Acceso a memoria (cálculo de la dirección efectiva)
 ALUOutput ←A + Imm
- ▶ Reg-Reg ALU (operación especificada por func)
 ALUOutput ← A func B
- Reg-Imm ALU (operación especificada por op) ALUOutput ← A op Imm
- Salto (cálculo del PC destino y de la condición) ALUOutput ← NPC + Imm Cond ← (A op 0)

Etapa MEM

 Acceso a memoria (lectura-Load o escritura-Store en memoria)

```
LMD \leftarrow Mem[ALUOutput] \leftarrow B
```

Salto (carga de la dirección efectiva en el PC)
if (cond)
PC ← ALUOutput
else
PC ← NPC

Etapa WB

Reg-Reg ALU:

▶ Reg-Imm ALU:

Instrucción de carga (Load):

Regs[IR11...15]
$$\leftarrow$$
 LMD

Directivas

- Dos punteros:
 - Datos (.data). Por defecto → \$DATA=0x1000
 - Instrucciones (.text). Por defecto \rightarrow \$DATA=0x100
- ▶ align n. Ocasiona que el próxima dato o instrucción sea cargado en la próxima dirección con los n bits de más bajo peso a 0 (la dirección más cercana que sea mayor o igual a la dirección actual que sea múltiplo de 2.).
 - Por ejemplo, si n es 2, la siguiente dirección sobre la que se escribirá será la inmediatamente siguiente que sea múltiplo de 4.
- .ascii "string I","..." Almacena en memoria las cadenas "strings" indicadas en la directiva como una lista de caracteres. Las cadenas no se completan con un byte 0.
- .asciiz "string I","..." Similar a .ascii, excepto que cada cadena es terminada por un byte 0 de forma similar a los strings en C.
- **byte byte I, byte2,...** Almacena secuencialmente en memoria los bytes indicados en la directiva.
 - Por ejemplo, .byte 0x1, 0x2, 0x3 almacena a partir de la última dirección utilizada en el segmento de datos los valores 0x1, 0x2 y 0x3 consecutivamente utilizando un byte para cada uno de ellos.

Directivas

- .data [address] Ocasiona que el código o datos que sigue a esta directiva sea almacenado en el área de datos
- .double number I,... Almacena secuencialmente en memoria los números indicados en la directiva en doble precisión.
- **.global label** Hace pública la etiqueta para que pueda ser referenciada por código perteneciente a archivos cargados en memoria después de éste.
- **.space size** Mueve size bytes hacia adelante el actual puntero de almacenamiento con el fin de dejar libre algún espacio en memoria.
- .text [address] Ocasiona que el siguiente código o dato que aparezca en el fichero sea almacenado en el área de texto (código).
- .word word I, ,... Almacena secuencialmente en memoria las direcciones de los símbolos indicados en la directiva.
 - Si por ejemplo, el símbolo *PrintFormat hace* referencia a la dirección 1017, se almacenará en memoria este valor.

Trap

Excepciones (TRAPs).

- La interfaz entre los programas DLX y el sistema de entradas/salidas se realiza a través del uso de excepciones (TRAPs). En WinDLX hay cinco TRAPs definidos
 - ▶ Trap #1:Abrir fichero
 - ▶ Trap #2: Cerrar fichero
 - ▶ Trap #3: Leer un bloque del fichero
 - Trap #4: Escribir un bloque en el fichero
 - Trap #5: Salida formateada a través dela salida estándar
 - El valor 0 para un TRAP (TRAP #0) no está permitido, y se utiliza para terminar un programa..

Etapas en la ejecución de instrucciones

- Etapas y ciclos de reloj. Máquina secuencial
 - IF: Búsqueda de la instrucción
 - I ciclo de reloj
 - ▶ ID: Decodificación
 - 0.8 ciclo de reloj
 - **EX:** Ejecución
 - Depende de la unidad funcional
 - MEM: Acceso a memoria
 - I ciclo de reloj
 - WB: Escritura de resultados
 - ▶ 0.8 ciclo de reloj

Ejemplo 1

```
.data 0
     .global x
     .word 1
x:
     .global y
    .word 2
у:
     .global z
     .word 3
z:
     .global out
out: .word 3
.text 256
lw r1,x
lw r2,y
lw r3,z
add r4,r1,r2
add r4,r4,r3
sw out, r4
lw r5, out
trap #0
```

Ejemplo 1 – Sumar 3 números (Word)

```
.data 0
     .global x
     .word 1
\mathbf{x}:
     .global y
    .word 2
y:
     .qlobal z
     .word 3
7.:
     .global out
out: .word 3
                                Etapas:
.text 256
                                CPI: Lw: IF:ID:EX:MEM:WB= 4.6
lw r1,x
                                CPI: Add: IF;ID;EX;WB= 3.6
lw r2,y
                                CPI=Sw: IF;ID;EX;MEM= 3.8
lw r3,z
                                Num de ciclos: 4x4.6(Lw)+2x3.6(Add)+3.8(Sw)=
add r4,r1,r2
add r4,r4,r3
                                              =18.4+7.2+3.8=29.4
sw out, r4
lw r5,out
trap #0
```

Ejemplo 2– Sumar 3 números (Word – Desplazamiento)

```
.data 0
       .qlobal x
x: .word 1,2,3
       .global out
out: .word 3
.text 256
add r7,r0,x ;r7 puntero para moverme por direcciones
lw r1, 0(r7)
lw r2,4(r7); me muevo con el desplazamiento
lw r3,8(r7)
add r4, r1, r2
add r4,r4,r3
sw out, r4 ; almaceno valor
lw r5, out ; compruebo en r5
trap #0
```

Ejemplo 3– Sumar 3 números (Doubles – Desplazamiento)

```
.data 0
                                            Etapas:
   .global x
                                            •Ld: IF:ID:EX:MEM:WB= 4.6
x: .double 1,2,3
                                            • Addd: IF:ID:EX-EX:WB= 4.6
    .qlobal out
                                           • Add: IF:ID:EX:WB= 3.6
out:.double 23
                                            •Sd: IF:ID:EX:MEM= 3.8
                                            Num de ciclos: 4x4.8(Ld) + 2x4.6(Addd) + 3x3.6(Add) + 3.8(Sd) =
.text 256
                                                       = 19.2+9.2+10.8+3.8=43
        ; cargo primer dato
ld f2,x
add r7,r0,x ;r7 puntero para moverme por direcciones
ld f4,8(r7); cargo segundo dato
addi r7, r7, 16; aumento puntero
ld f6,0(r7); desplazamiento 0 porque he aumentado puntero
addd f8,f2,f4; primera suma
addd f8,f8,f6; segunda suma
add r7,r0,out :r7 puntero para moverme por direcciones
sd 0(r7), f8
             ; almaceno
ld f10,out    ; compruebo valor
trap #0
```

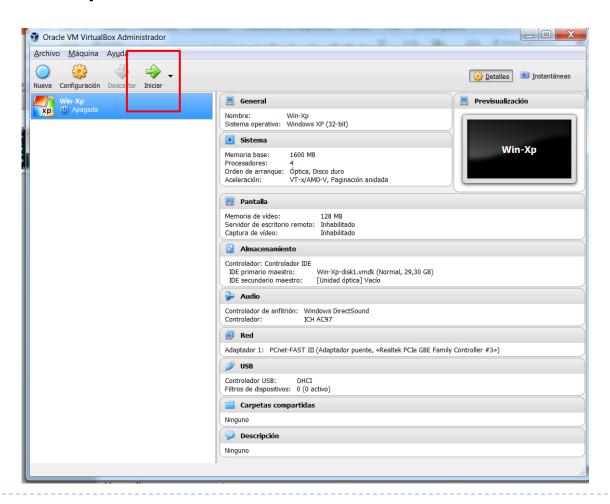
Bloque 1 – Programación DLX nivel básico

Ejecución WinDLX

Oracle virtual box

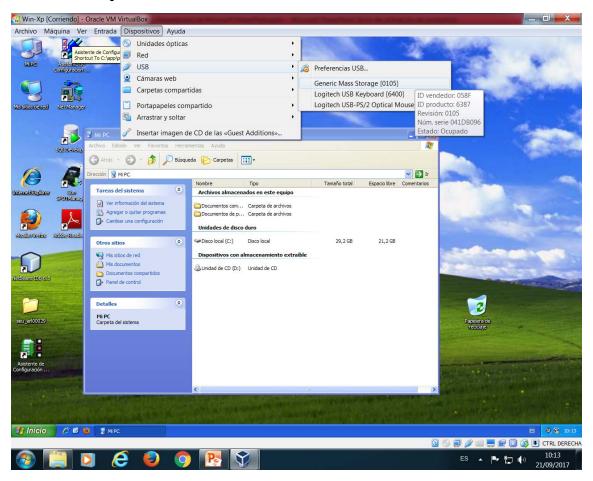


▶ Iniciar Win-Xp → Iniciar Windows normalmente





Montar un dispositivo conectado USB



Crear carpeta ej en la carpeta WinDLX



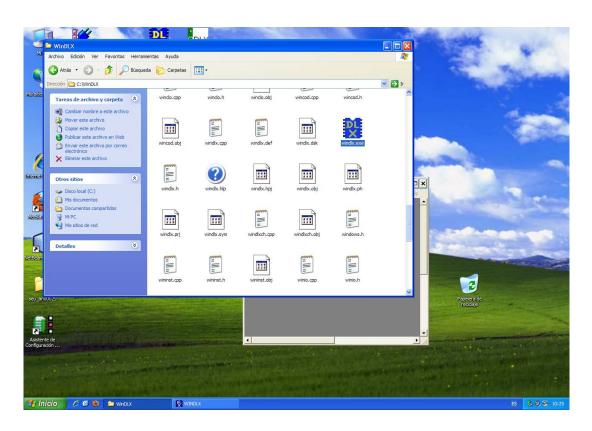


- Iniciar el programa WinDLX
 - No desde el escritorio



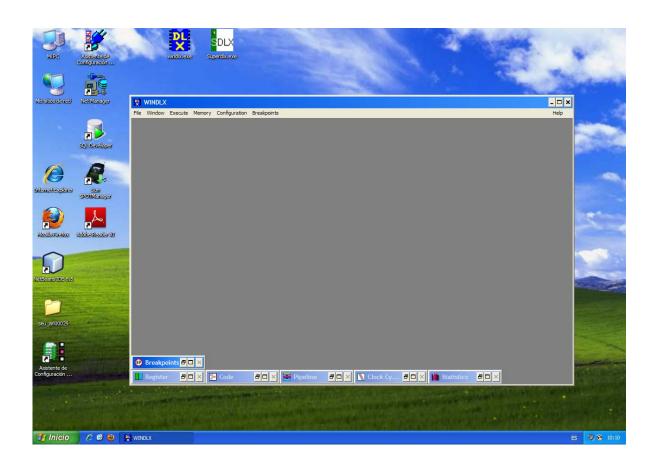


- ▶ Iniciar el programa WinDLX
 - Desde C:/WinDLX



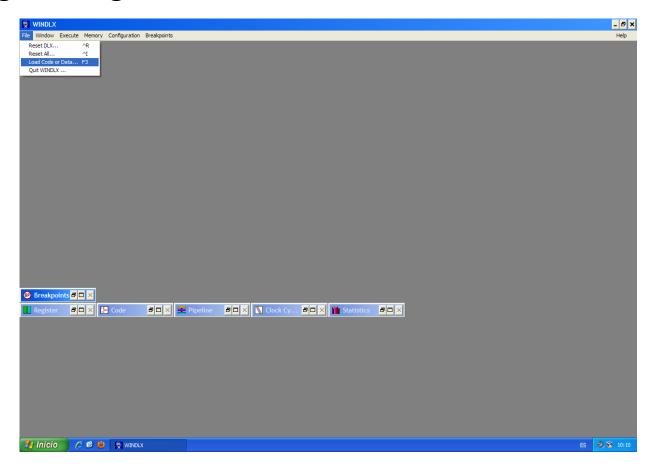


Interfaz WinDLX

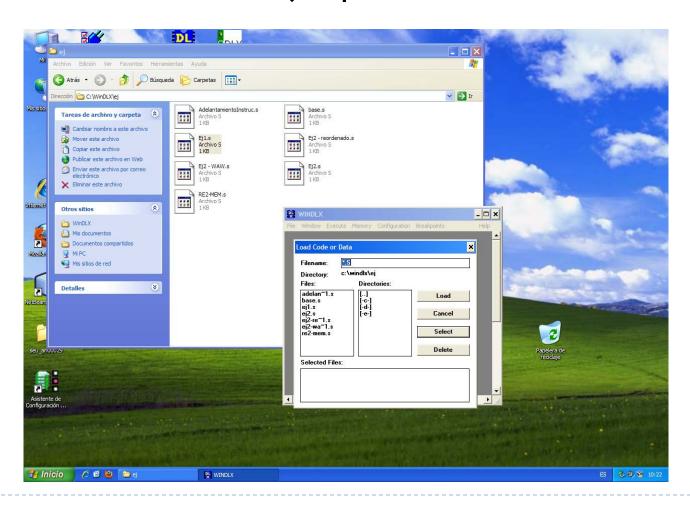




Cargar código

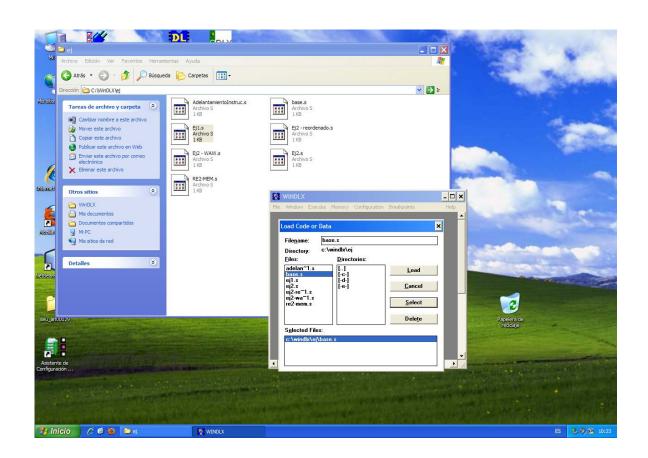


Buscar el archivo. Por ejemplo base.s



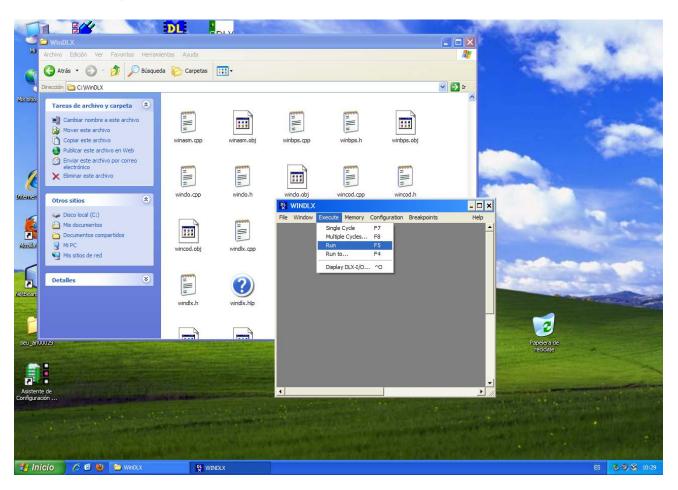


Seleccionar y pulsar Load



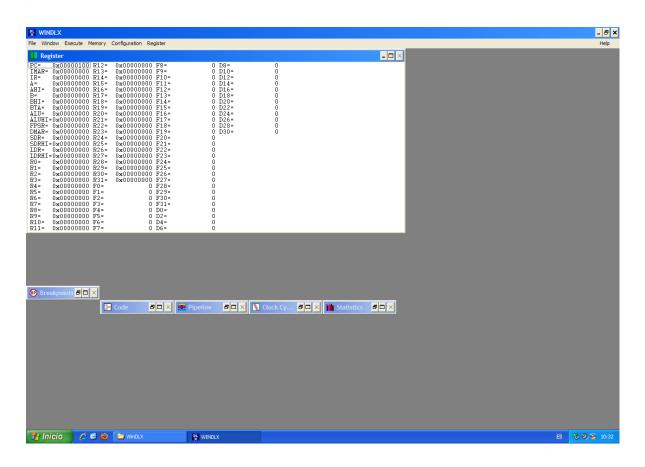


▶ Ejecutar el programa cargado



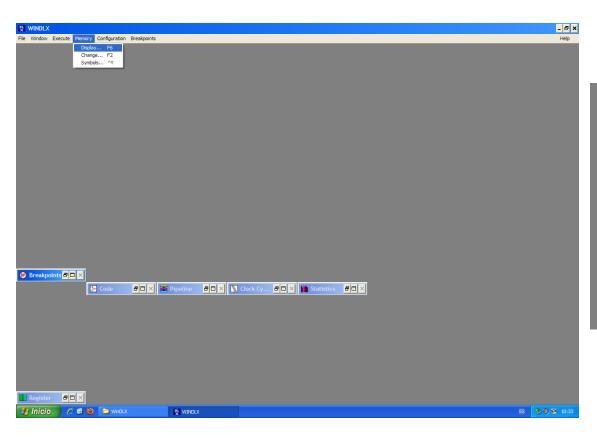


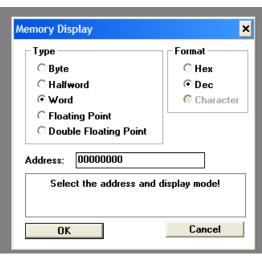
Comprobar registros



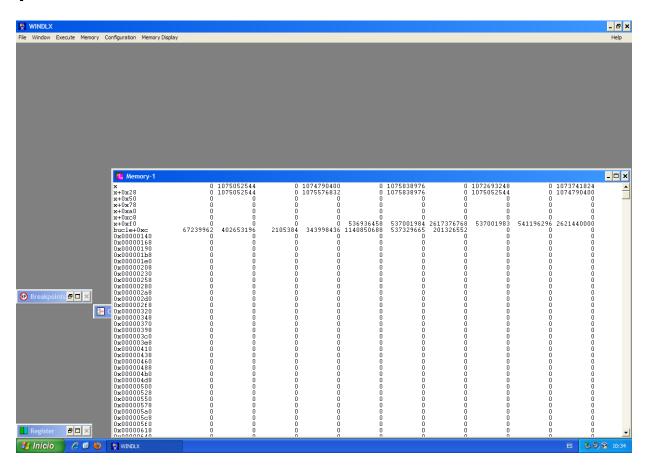


Comprobar memoria





Comprobar memoria

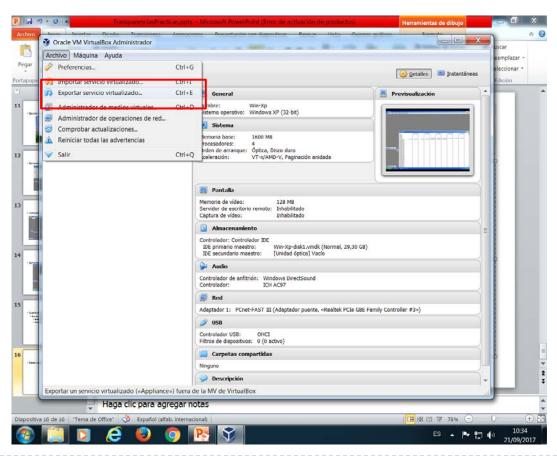




- Cuestiones en consideración:
 - Guardar ejercicios en WinDLX/ej/
 - Extension .s
 - Nombre corto: ej1.s, ej2.s

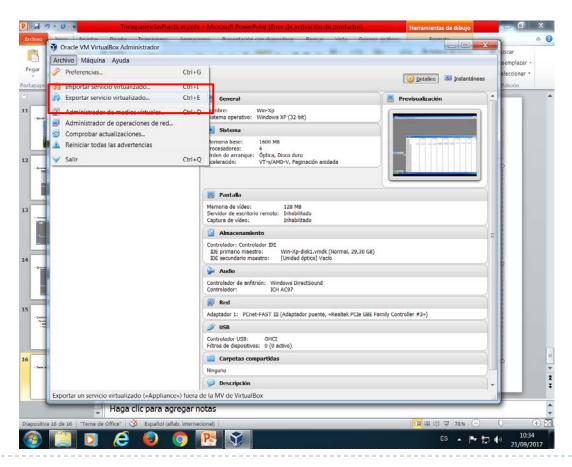


- ▶ Desde casa → Exportar el servicio virtualizado
 - ▶ Genera archivo .ova





- Desde casa -> Importar servicio virtualizado
 - archivo.ova





Ejecución WinDLX en GNU/Linux

- Método alternativo -> Ejecución desde GNU/Linux
 - Instala el software "wine" en tu distribución de Linux

```
Terminal Archivo Editar Ver Buscar Terminal Ayuda

francisco@francisco-VirtualBox:~$ sudo apt-get install wine
[sudo] password for francisco:
Leyendo lista de paquetes... Hecho
Creando árbol de dependencias
Leyendo la información de estado... Hecho
```

Crea una carpeta /windlx en la raíz del sistema de archivos y copia en ella el software WinDLX

```
Terminal Archivo Editar Ver Buscar Terminal Ayuda

francisco@francisco-VirtualBox:/windlx$ ls

Copy of INPUT.S GCM.S PRIM.S readme.txt wdlxtut.doc windlx.exe

FACT.S INPUT.S README test.s windlx_d.exe windlx.hlp

francisco@francisco-VirtualBox:/windlx$ wine windlx.exe

francisco@francisco-VirtualBox:/windlx$ wine windlx.exe
```

Introduce "wine windlx.exe" para ejecutar WinDLX



Bloque 1 – Programación DLX nivel básico

Entorno de Simulación - WinDLX

Entorno de Simulación



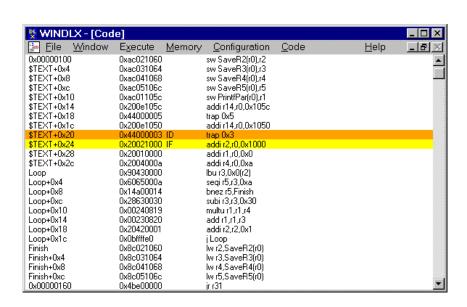
Entorno de Simulación. Register

₩ WIN	DLX - [Regi:	ster]						_ 🗆 ×
<u>F</u> ile	<u>W</u> indow	E <u>x</u> ecute	<u>M</u> emory	<u>C</u> onfiguration	<u>R</u> egister		<u>H</u> elp	_ 8 ×
PC=	0x00000100	R8=	0x0000000	00 F0=	0	F24=		0
IMAR=	0x00000000	R9=	0x0000000	00 F1=	0	F25=		0
IR=	0x00000000	R10=	0x0000000		0	F26=		0
A=	0x00000000	R11=	0x0000000	00 F3=	0	F27=		0
AHI=	0x00000000	R12=	0x0000000	00 F4=	0	F28=		0
B=	0x00000000	R13=	0x0000000	00 F5=	0	F29=		0
BHI=	0x00000000	R14=	0x0000000	10 F6=	0	F30=		0
BTA=	0x00000000	R15=	0x0000000	00 F7=	0	F31=		0
ALU=	0x00000000	R16=	0x0000000	00 F8=	0	D0=		0
ALUHI:	0x00000000		0x0000000	10 F9=	0	D2=		0
FPSR=	0x00000000	R18=	0x0000000	0 F10=	0	D4=		0
DMAR=	0x00000000	R19=	0x0000000	00 F11=	0	D6=		0
SDR=	0x00000000	R20=	0x0000000	00 F12=	0	D8=		0
SDRHI=	0x00000000	R21=	0x0000000	0 F13=	0	D10=		0)
LDR=	0x00000000	R22=	0x0000000	00 F14=	0	D12=		0
LDRHI=	:0x00000000	R23=	0x0000000	00 F15=	0	D14=		0
R0=	0x00000000	R24=	0x0000000	00 F16=	0	D16=		0
R1=	0x00000000	R25=	0x0000000	00 F17=	0	D18=		0
R2=	0x00000000	R26=	0x0000000	0 F18=	0	D20=		0
R3=	0x00000000		0x0000000		0	D22=		0
R4=	0x00000000	R28=	0x0000000	0 F20=	0	D24=		0
R5=	0x00000000	R29=	0x0000000	00 F21=	0	D26=		0
R6=	0x00000000	R30=	0x0000000	0 F22=	0	D28=		0
R7=	0x00000000	R31=	0x0000000	0 F23=	0	D30=		0

Entorno de Simulación. Code

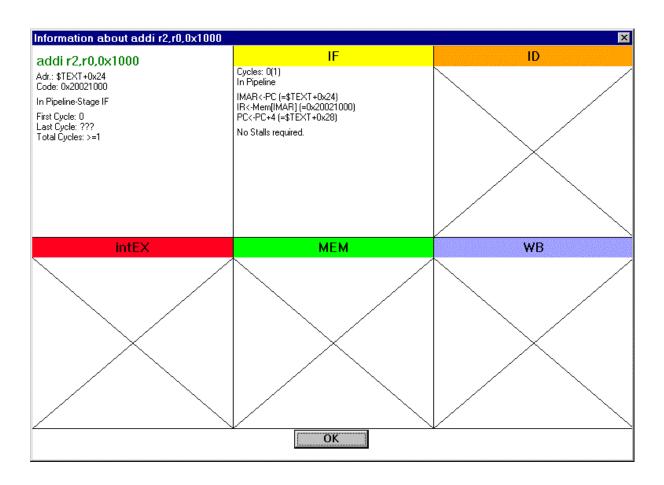
Visualización:

- Instrucciones
- Puntos de ruptura (breakpoints)
- Instrucción está
 ejecutándose en una etapa
 determinada del pipeline:
 - un color característico de cada etapa
 - Aparece una etiqueta de la etapa.



Entorno de Simulación. Code

Información detallada de las instrucciones:

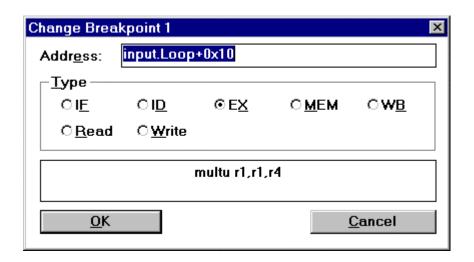


Entorno de Simulación. Ventana y menú Pipeline

- Visualizan las etapas por las que pasan las instrucciones dentro de la estructura del pipeline del procesador.
- ▶ El menú Pipeline:
 - Display Floating point stages.
 - Activo:
 - □ las etapas en coma flotante
 - Desactivado
 - □ Las cinco etapas básicas del pipeline del DLX

Entorno de Simulación. Ventana y menú Breakpoints

- Conjunto de instrucciones que tienen puntos de ruptura asignados.
- Número máximo de puntos de ruptura es 20.



File.

Permite borrar e inicializar simulaciones (opciones Reset DLX y Reset All), cargar los ficheros con los programas en ensamblador y datos (opción Load Code or Data) y salir del programa (Quit WINDLX).

Window.

Es la misma que en cualquier aplicación Windows. Permite abrir y modificar las subventanas, que también se pueden manejar directamente sobre los correspondientes iconos de la ventana principal.

Execution.

Permite controlar la ejecución de los programas por parte del simulador y mostrar la ventana de E/S de WinDLX donde aparecen los mensajes correspondientes a la simulación (opción **Display DLX-I/O**). Los programas se pueden ejecutar hasta el final (opción **Run**), o hasta un Breakpoint que se haya insertado (opción **Run to**), ciclo a ciclo (opción **Single Cycle**), un número de ciclos prefijado (opción **Multiple Cycles**).

Memory.

Permite crear ventanas para visualizar el contenido de la memoria (opción **Display**), ver y cambiar el contenido de ciertas direcciones de memoria (opción **Change**) y manipular los símbolos de las variables (opción **Symbols**).

Configuration.

- Permite cambiar ciertas características del cauce, concretamente:
 - El número de unidades funcionales y sus latencias (opción Floating Point Stages) y la posibilidad de utilizar caminos de bypass o no (opción Enable Forwarding);
 - ▶ El tamaño de la memoria (opción Memory Size);
 - y otras características propias del simulador como:
 - □ la utilización de nombres simbólicos o no (opción Symbolic Addresses),
 - □ la utilización de tiempos absolutos o relativos al ciclo de reloj actual (opción Absolute Cycle Count),
 - el almacenamiento de las características de la configuración en un fichero con la extensión por defecto .wdc (opción **Store**), o el establecimiento de una configuración almacenada en un fichero (opción **Load**) .

Help.

Permite acceder a una ayuda en inglés bastante completa del simulador WinDLX, las características del cauce, el repertorio de instrucciones, etc.