



3. PROGRAMACIÓN

Microcontroladores

M. C. Felipe Santiago Espinosa

Marzo de 2017

Lenguaje ensamblador

Un programa en Ensamblador puede incluir:

- **Instrucciones:** Elementos del lenguaje que se traducen a código máquina. Cada instrucción tiene su opcode y sus operandos. El procesador ejecuta las instrucciones para determinar el comportamiento de un sistema.
- **Directivas:** Elementos del lenguaje que ayudan en la organización de un programa, indicando diferentes aspectos, como la ubicación del código, definiciones, etc. Las directivas no generan código máquina, son elementos propios de la herramienta que se emplee para ensamblar un programa.



Conjunto de Instrucciones

- El repertorio del ATmega328 cuenta con 131 instrucciones, las cuales están organizadas en 5 grupos:
 - Instrucciones Aritméticas y lógicas (28)
 - Instrucciones de control de flujo (Bifurcaciones) (36)
 - Instrucciones de transferencia de datos (35)
 - Instrucciones para el manejo y evaluación de bits (28)
 - Instrucciones especiales (4)
- La mayoría de las instrucciones son de 16 bits.

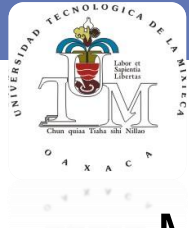


Instrucciones Aritméticas y Lógicas

- Sumas y restas

Instrucción		Descripción	Operación	Banderas
ADD	Rd, Rs	Suma sin acarreo	$Rd = Rd + Rs$	Z,C,N,V,H,S
ADC	Rd, Rs	Suma con acarreo	$Rd = Rd + Rs + C$	Z,C,N,V,H,S
ADIW	Rd, k	Suma constante a palabra	$[Rd + 1:Rd] = [Rd + 1:Rd] + k$	Z,C,N,V,S
SUB	Rd, Rs	Resta sin acarreo	$Rd = Rd - Rs$	Z,C,N,V,H,S
SUBI	Rd, k	Resta constante	$Rd = Rd - k$	Z,C,N,V,H,S
SBC	Rd, Rs	Resta con acarreo	$Rd = Rd - Rs - C$	Z,C,N,V,H,S
SBCI	Rd, k	Resta constante con acarreo	$Rd = Rd - K - C$	Z,C,N,V,H,S
SBIW	Rd, k	Resta constante a palabra	$[Rd + 1:Rd] = [Rd + 1:Rd] - k$	Z,C,N,V,S

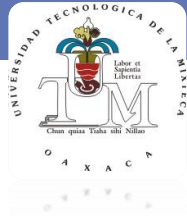
Las que trabajan con palabras se ejecutan en 2 ciclos de reloj, las demás únicamente en 1 ciclo.



- Multiplicaciones enteras y fraccionales.

Instrucción		Descripción	Operación	Banderas
MUL	Rd, Rs	Multiplicación sin signo	$R1:R0 = Rd * Rs$	Z,C
MULS	Rd, Rs	Multiplicación con signo	$R1:R0 = Rd * Rs$	Z,C
MULSU	Rd, Rs	Multiplicación de un número con signo y otro sin signo	$R1:R0 = Rd * Rs$	Z,C
FMUL	Rd, Rs	Multiplicación fraccional sin signo	$R1:R0 = (Rd * Rs) \ll 1$	Z,C
FMULS	Rd, Rs	Multiplicación fraccional con signo	$R1:R0 = (Rd * Rs) \ll 1$	Z,C
FMULSU	Rd, Rs	Multiplicación fraccional de un número con signo y otro sin signo	$R1:R0 = (Rd * Rs) \ll 1$	Z,C

Todas se ejecutan en 2 ciclos de reloj.



- Instrucciones Lógicas Binarias

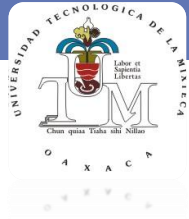
Instrucción		Descripción	Operación
AND	Rd, Rs	Operación lógica AND	$Rd = Rd \text{ AND } Rs$
ANDI	Rd, k	Operación lógica AND con una constante	$Rd = Rd \text{ AND } k$
OR	Rd, Rs	Operación lógica OR	$Rd = Rd \text{ OR } Rs$
ORI	Rd, k	Operación lógica OR con una constante	$Rd = Rd \text{ OR } k$
EOR	Rd, Rs	Operación lógica OR Exclusiva	$Rd = Rd \text{ XOR } Rs$

Todas se ejecutan en 2 ciclos de reloj.

- Instrucciones para enmascarar información

Instrucción		Descripción	Operación
SBR	Rd, k	Pone en alto los bits indicados en la constante	$Rd = Rd \text{ OR } k$
CBR	Rd, k	Pone en bajo los bits indicados en la constante	$Rd = Rd \text{ AND } (0xFF - k)$

Se ejecutan en 1 ciclo de reloj y modifican a las banderas Z, C, N, V y S.



- Instrucciones Aritméticas o Lógicas Unarias

Instrucción		Descripción	Operación	Banderas
COM	Rd	Complemento a 1	$Rd = 0xFF - Rd$	Z,C,N,V,S
NEG	Rd	Negado o complemento a 2	$Rd = 0x00 - Rd$	Z,C,N,V,H,S
INC	Rd	Incrementa un registro	$Rd = Rd + 1$	Z,N,V,S
DEC	Rd	Decrementa un registro	$Rd = Rd - 1$	Z,N,V,S
TST	Rd	Evalúa un registro	$Rd = Rd \text{ AND } Rd$	Z,C,N,V,S
CLR	Rd	Limpia un registro (pone en bajo)	$Rd = 0x00$	Z,C,N,V,S
SER	Rd	Ajusta un registro (pone en alto)	$Rd = 0xFF$	Ninguna

- Se ejecutan en 1 ciclo de reloj.

Instrucciones de Control de Flujo

- Saltos Incondicionales

Instrucción	Descripción	Operación
RJMP k	Salto relativo	$PC = PC + k + 1$
IJMP	Salto indirecto	$PC = Z$
JMP k	Salto absoluto	$PC = k$

Los saltos relativo e indirecto se ejecutan en 2 ciclos de reloj, el salto absoluto en 3.

- Instrucciones para el manejo de Rutinas

Instrucción	Descripción	Operación
RCALL k	Llamada relativa a una rutina	$PC = PC + k + 1, PILA \leftarrow PC + 1$
ICALL	Llamada indirecta a una rutina	$PC = Z, PILA \leftarrow PC + 1$
CALL k	Llamada absoluta a una rutina	$PC = k, PILA \leftarrow PC + 1$
RET	Retorno de una rutina	$PC \leftarrow PILA$
RETI	Retorno de rutina de interrupción	$PC \leftarrow PILA, I = 1$

Las llamadas relativa e indirecta a rutinas se ejecutan en 3 ciclos de reloj, la llamada absoluta y los retornos se ejecutan en 4.



- Instrucciones para la comparación de datos.

Instrucción		Descripción	Operación
CP	Rd, Rs	Compara dos registros	$Rd - Rs$
CPC	Rd, Rs	Compara registros con acarreo	$Rd - Rs - C$
CPI	Rd, k	Compara un registro con una constante	$Rd - k$

Modifican las banderas Z, C, N, V, H y S.

- Brincos Condicionales.

Instrucción		Descripción	Operación
BRBS	s, k	Brinca si el bit s del registro estado está en alto	si(SREG(s) == 1) PC = PC + k + 1
BRBC	s, k	Brinca si el bit s del registro estado está en bajo	si (SREG(s) == 0) PC = PC + k + 1
BRIE	k	Brinca si las interrupciones están habilitadas	si (I == 1) PC = PC + k + 1
BRID	k	Brinca si las interrupciones están deshabilitadas	si (I == 0) PC = PC + k + 1
BRTS	k	Brinca si el bit T está en alto	si (T == 1) PC = PC + k + 1
BRTC	k	Brinca si el bit T está en bajo	si (T == 0) PC = PC + k + 1
BRHS	k	Brinca si la bandera H está en alto	si (H == 1) PC = PC + k + 1
BRHC	k	Brinca si la bandera H está en bajo	si (H == 0) PC = PC + k + 1
BRGE	k	Brinca si es mayor o igual que (con signo)	si (S == 0) PC = PC + k + 1
BRLT	k	Brinca si es menor que (con signo)	si (S == 1) PC = PC + k + 1
BRVS	k	Brinca si la bandera V está en alto	si (V == 1) PC = PC + k + 1
BRVC	k	Brinca si la bandera V está en bajo	si (V == 0) PC = PC + k + 1
BRMI	k	Brinca si es negativo	si (N == 1) PC = PC + k + 1
BRPL	k	Brinca si no es negativo	si (N == 0) PC = PC + k + 1
BREQ	k	Brinca si los datos son iguales	si (Z == 1) PC = PC + k + 1
BRNE	k	Brinca si los datos no son iguales	si (Z == 0) PC = PC + k + 1
BRSH	k	Brinca si es mayor o igual	si (C == 0) PC = PC + k + 1
BRLO	k	Brinca si es menor	si (C == 1) PC = PC + k + 1
BRCS	k	Brinca si la bandera C está en alto	si (C == 1) PC = PC + k + 1
BRCC	k	Brinca si la bandera C está en bajo	si (C == 0) PC = PC + k + 1

Pueden tardar 1 o 2 ciclos de reloj.

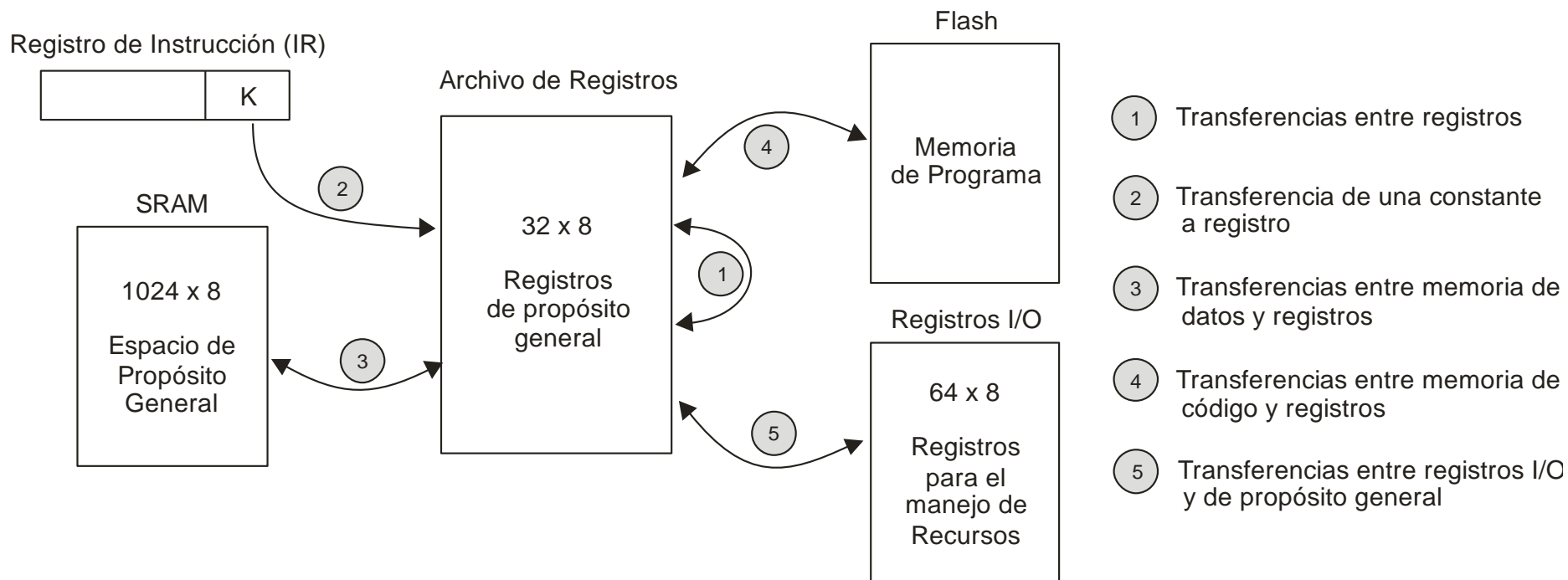


- “Saltitos” Condicionales.

Instrucción		Descripción	Operación
CPSE	Rd, Rs	Un saltito si los registros son iguales	si($Rd == Rs$) $PC = PC + 2$ o 3
SBRS	Rs, b	Un saltito si el bit b del registro Rs está en alto	si($Rs(b) == 1$) $PC = PC + 2$ o 3
SBRC	Rs, b	Un saltito si el bit b del registro Rs está en bajo	si($Rs(b) == 0$) $PC = PC + 2$ o 3
SBIS	P, b	Un saltito si el bit b del registro P está en alto, P es un registro I/O	si($I/O(P, b) == 1$) $PC = PC + 2$ o 3
SBIC	P, b	Un saltito si el bit b del registro P está en bajo, P es un registro I/O	si($I/O(P, b) == 0$) $PC = PC + 2$ o 3

Pueden tardar 1, 2 o 3 ciclos de reloj.

Instrucciones de Transferencia de Datos



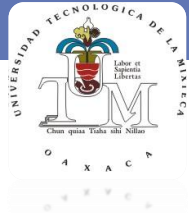


- Traslación entre registros.

Instrucción		Descripción	Operación
MOV	Rd, Rs	Copia un registro	$Rd = Rs$
MOVW	Rd, Rs	Copia un par de registros	$Rd + 1: Rd = Rs + 1: Rs$, Rd y Rs registros pares

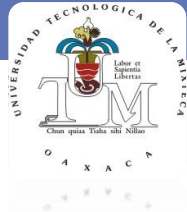
- Traslación de una constante a un registro.

Instrucción		Descripción	Operación
LDI	Rd, k	Copia la constante en el registro	$Rd = k$



- Transferencias entre memoria de datos y registros (cargas)

Instrucción		Descripción	Operación
LDS	Rd, k	Carga directa de memoria	$Rd = Mem[k]$
LD	Rd, X	Carga indirecta de memoria	$Rd = Mem[X]$
LD	Rd, X+	Carga indirecta con post-incremento	$Rd = Mem[X], X = X + 1$
LD	Rd, -X	Carga indirecta con pre-decremento	$X = X - 1, Rd = Mem[X]$
LD	Rd, Y	Carga indirecta de memoria	$Rd = Mem[Y]$
LD	Rd, Y+	Carga indirecta con post-incremento	$Rd = Mem[Y], Y = Y + 1$
LD	Rd, -Y	Carga indirecta con pre-decremento	$Y = Y - 1, Rd = Mem[Y]$
LDD	Rd, Y + q	Carga indirecta con desplazamiento	$Rd = Mem[Y + q]$
LD	Rd, Z	Carga indirecta de memoria	$Rd = Mem[Z]$
LD	Rd, Z+	Carga indirecta con post-incremento	$Rd = Mem[Z], Z = Z + 1$
LD	Rd, -Z	Carga indirecta con pre-decremento	$Z = Z - 1, Rd = Mem[Z]$
LDD	Rd, Z + q	Carga indirecta con desplazamiento	$Rd = Mem[Z + q]$



- Transferencias entre registros y memoria de datos (Almacenamientos)

Instrucción	Descripción	Operación
STS k, Rs	Almacenamiento directo en memoria	$\text{Mem}[k] = R_s$
ST X, Rs	Almacenamiento indirecto en memoria	$\text{Mem}[X] = R_s$
ST X+, Rs	Almacenamiento indirecto con post-incremento	$\text{Mem}[X] = R_s, X = X + 1$
ST -X, Rs	Almacenamiento indirecto con pre-decremento	$X = X - 1, \text{Mem}[X] = R_s$
ST Y, Rs	Almacenamiento indirecto en memoria	$\text{Mem}[Y] = R_s$
ST Y+, Rs	Almacenamiento indirecto con post-incremento	$\text{Mem}[Y] = R_s, Y = Y + 1$
ST -Y, Rs	Almacenamiento indirecto con pre-decremento	$Y = Y - 1, \text{Mem}[Y] = R_s$
STD Y + q, Rs	Almacenamiento indirecto con desplazamiento	$\text{Mem}[Y + q] = R_s$
ST Z, Rs	Almacenamiento indirecto en memoria	$\text{Mem}[Z] = R_s$
ST Z+, Rs	Almacenamiento indirecto con post-incremento	$\text{Mem}[Z] = R_s, Z = Z + 1$
ST -Z, Rs	Almacenamiento indirecto con pre-decremento	$Z = Z - 1, \text{Mem}[Z] = R_s$
STD Z + q, Rs	Almacenamiento indirecto con desplazamiento	$\text{Mem}[Z + q] = R_s$



- Transferencias entre memoria de datos y registros (Acceso a la Pila)

Instrucción		Descripción	Operación
PUSH	Rs	Inserta a Rs en la pila	$\text{Mem}[\text{SP}] = \text{Rs}, \text{SP} = \text{SP} - 1$
POP	Rd	Extrae de la pila y coloca en Rd	$\text{SP} = \text{SP} + 1, \text{Rd} = \text{Mem}[\text{SP}]$

- Transferencias entre memoria de código y registros

Instrucción		Descripción	Operación
LPM		Carga indirecta de memoria de programa en R0	$\text{R0} = \text{Flash}[\text{Z}]$
LPM	Rd, Z	Carga indirecta de memoria de programa en Rd	$\text{Rd} = \text{Flash}[\text{Z}]$
LPM	Rd, Z+	Carga indirecta con post-incremento	$\text{Rd} = \text{Flash}[\text{Z}], \text{Z} = \text{Z} + 1$
SPM		Almacenamiento indirecto en memoria de programa	$\text{Flash}[\text{Z}] = \text{R1}:\text{R0}$

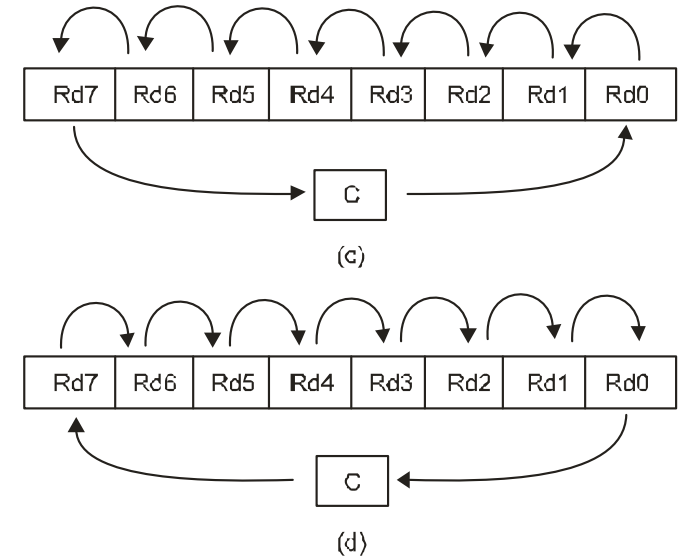
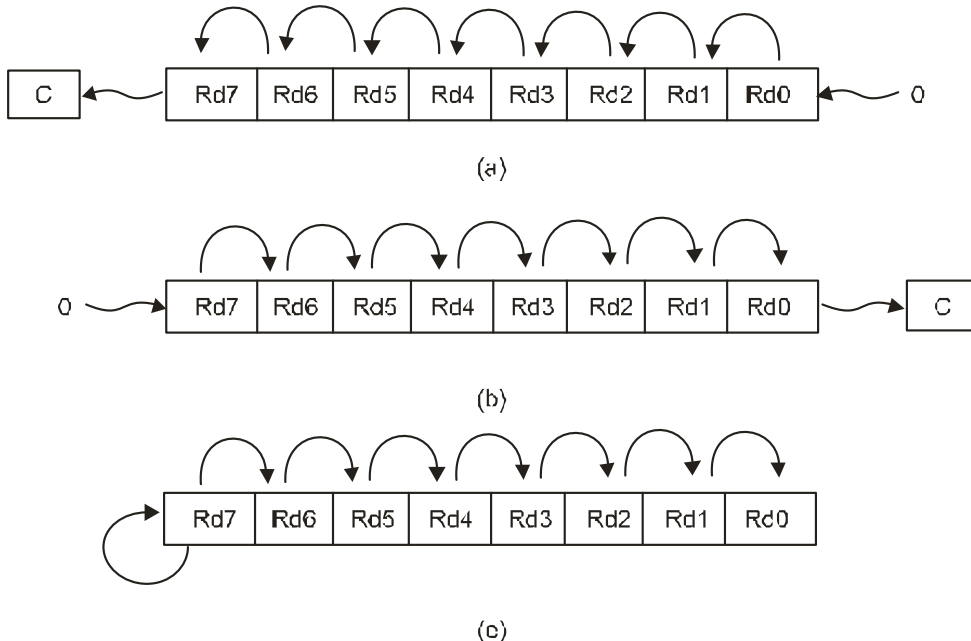
- Transferencias entre Registros I/O y registros de propósito general

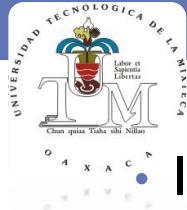
Instrucción		Descripción	Operación
IN	Rd, P	Lee de un registro I/O, deja el resultado en Rd	$\text{Rd} = \text{P}$
OUT	P, Rs	Escribe en un registro I/O, el valor de Rs	$\text{P} = \text{Rs}$

Instrucciones para el manejo y evaluación de bits

- Desplazamientos y rotaciones

Instrucción	Descripción	Operación
LSL Rd	Desplazamiento lógico a la izquierda	$C = Rd(7), Rd(n+1) = Rd(n), Rd(0) = 0$
LSR Rd	Desplazamiento lógico a la derecha	$C = Rd(0), Rd(n) = Rd(n + 1), Rd(7) = 0$
ROL Rd	Rotación a la izquierda	$C = Rd(7), Rd(n + 1) = Rd(n), Rd(0) = C$
ROR Rd	Rotación a la derecha	$C = Rd(0), Rd(n) = Rd(n + 1), Rd(7) = C$
ASR Rd	Desplazamiento aritmético a la derecha	$Rd(n) = Rd(n + 1), n = 0 .. 6$





- Instrucción para el intercambio de nibbles.

Instrucción	Descripción	Operación
SWAP Rd	Intercambia nibbles en Rd	$Rd(7..4) = Rd(3..0), Rd(3..0) = Rd(7..4)$

Se ejecuta en 1 ciclo de reloj y no modifica banderas.

- Instrucciones para modificar bits en los Registros I/O.

Instrucción	Descripción	Operación
SBI P, b	Pone en alto al bit b del Registro P	$P(b) = 1$
CBI P, b	Pone en bajo al bit b del Registro P	$P(b) = 0$

Registros I/O que están en el rango de 0x00 a 0x1F. Se ejecutan en 2 ciclos de reloj y tampoco modifican banderas.

- Instrucciones para transferencia de bits.

Instrucción	Descripción	Operación
BTS Rs, b	Almacena al bit b de un registro en T	$T = Rs(b)$
BTL Rd, b	Carga en el bit b de un registro desde T	$Rd(b) = T$

Se ejecutan en 1 ciclo de reloj.

- Instrucción para manipular los bits del registro Estado

Instrucción	Descripción	Operación
BSET s	Pone en alto al bit s del registro Estado	SREG(s) = 1
BCLR s	Pone en bajo al bit s del registro Estado	SREG(s) = 0
SEI	Pone en alto al habilitador de interrupciones	I = 1
CLI	Pone en bajo al habilitador de interrupciones	I = 0
SET	Pone en alto al bit de transferencias	T = 1
CLT	Pone en bajo al bit de transferencias	T = 0
SEH	Pone en alto a la bandera de acarreo del nibble bajo	H = 1
CLH	Pone en bajo a la bandera de acarreo del nibble bajo	H = 0
SES	Pone en alto a la bandera de signo	S = 1
CLS	Pone en bajo a la bandera de signo	S = 0
SEV	Pone en alto a la bandera de sobreflujo	V = 1
CLV	Pone en bajo a la bandera de sobreflujo	V = 0
SEN	Pone en alto a la bandera de negativo	N = 1
CLN	Pone en bajo a la bandera de negativo	N = 0
SEZ	Pone en alto a la bandera de cero	Z = 1
CLZ	Pone en bajo a la bandera de cero	Z = 0
SEC	Pone en alto a la bandera de acarreo	C = 1
CLC	Pone en bajo a la bandera de acarreo	C = 0



Instrucciones Especiales

Instrucción	Descripción
NOP	No operación, empleada para forzar una espera de 1 ciclo de reloj
SLEEP	Introduce al MCU al modo de bajo consumo previamente seleccionado
WDR	Reinicia al Watchdog Timer, para evitar reinicios por su desbordamiento
BREAK	Utilizada para depuración desde la interfaz DebugWire



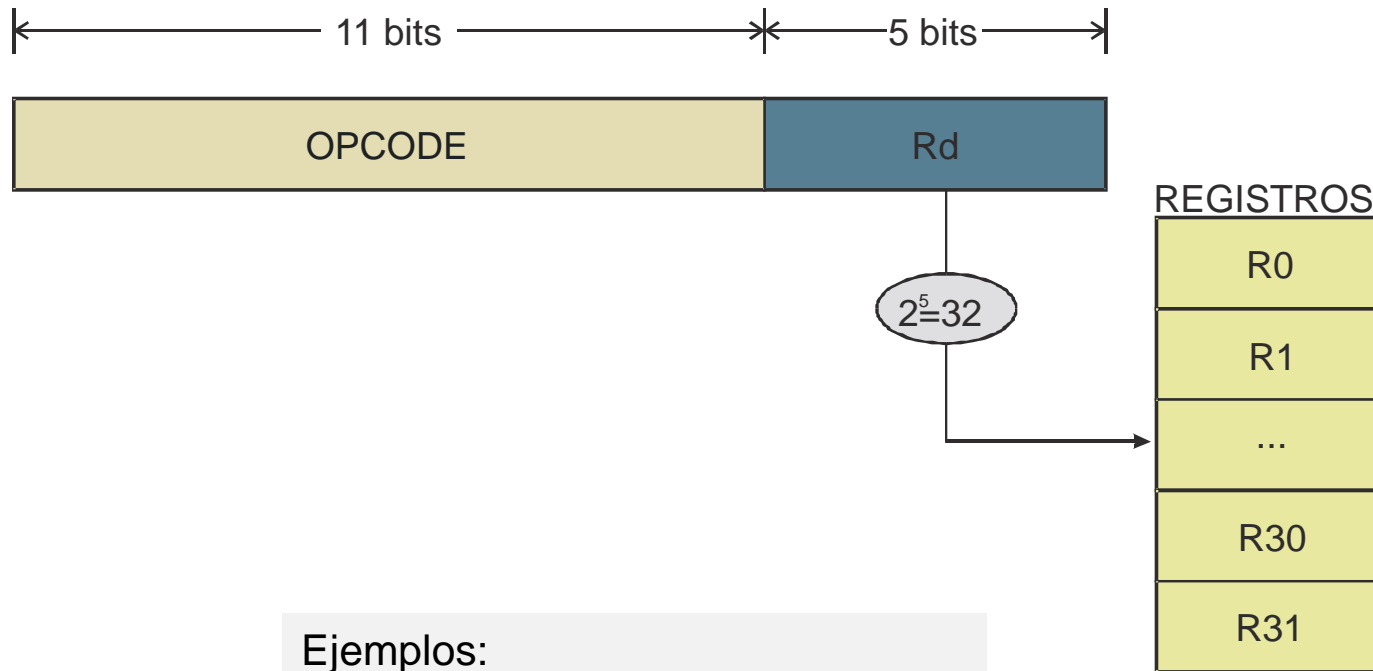
Modos de direccionamiento

Los Modos de Direccionamiento indican la ubicación de los datos sobre los que operan las instrucciones. Los Microcontroladores AVR manejan los siguientes modos de direccionamiento:

1. Directo por registro
2. Directo a registros I/O
3. Directo a memoria de datos
4. Indirecto a memoria de datos
5. Indirecto a memoria de código
6. Inmediato
7. Direccionamientos en bifurcaciones

Direccionamiento directo por registro

Un registro:

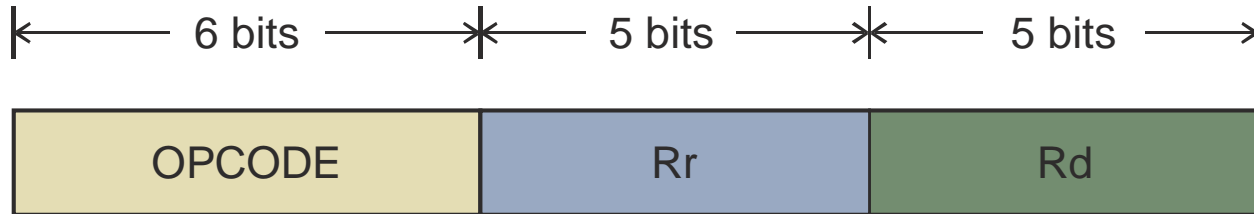


Ejemplos:

COM	R3
INC	R5
SER	R7

Direccionamiento directo por registro

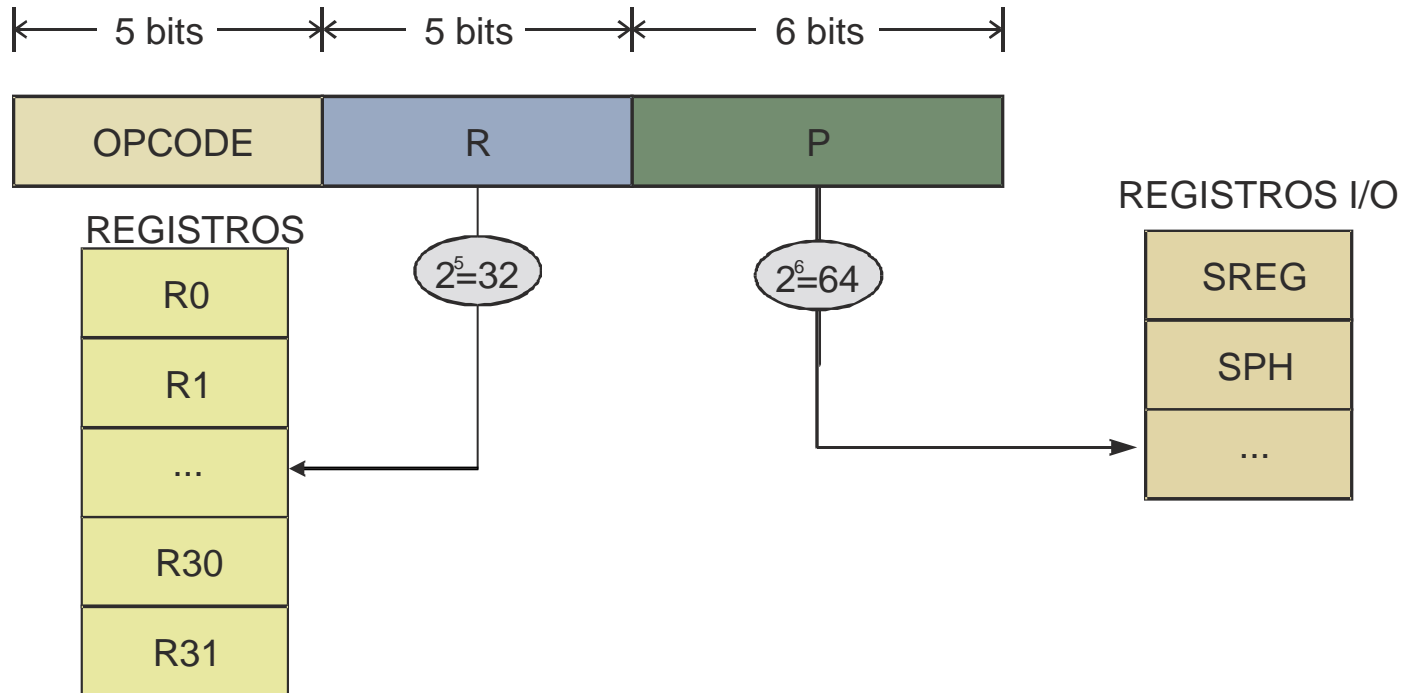
Dos registros:



Ejemplos:

```
ADD R1, R2  
SUB R1, R2  
AND R1, R2  
MOV R1, R2
```

Direccionamiento directo a I/O

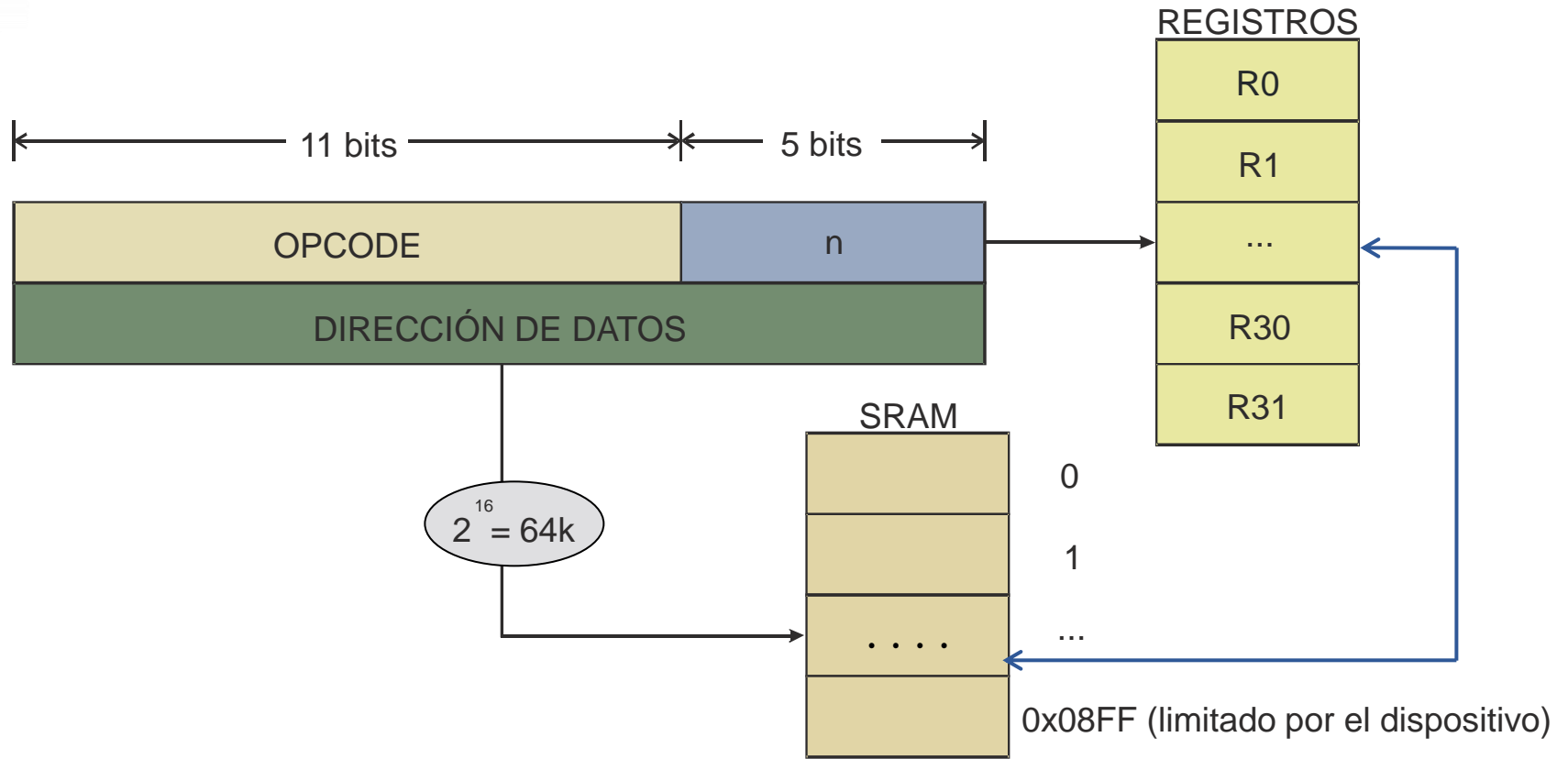


Ejemplos:

OUT PORTB, R13

IN R15, PINA

Direccionamiento directo a Memoria de Datos

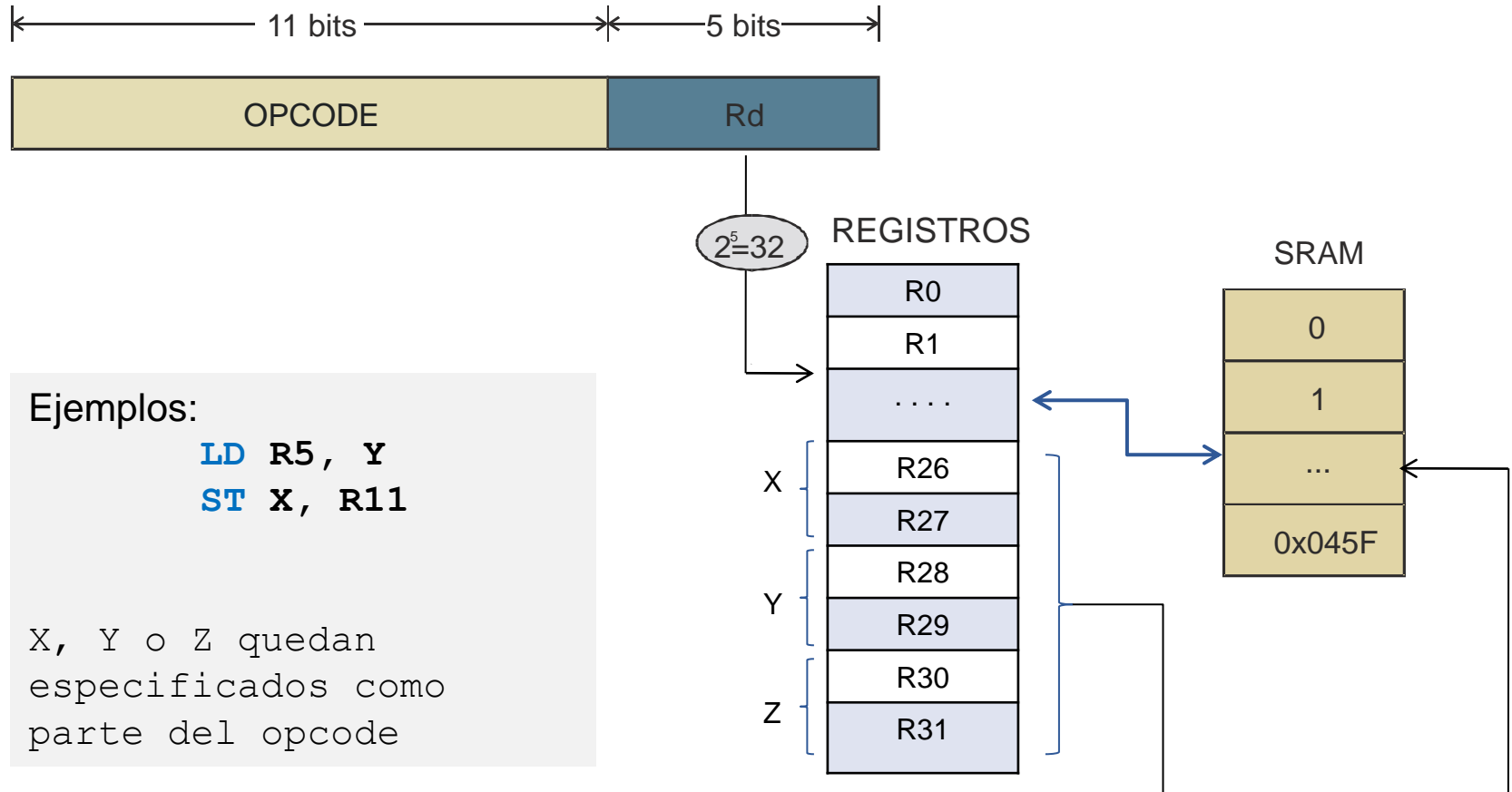


Ejemplos:

STS 0x0100, R5

LDS R16, 0x0110

Direccionamiento indirecto a Memoria de Datos



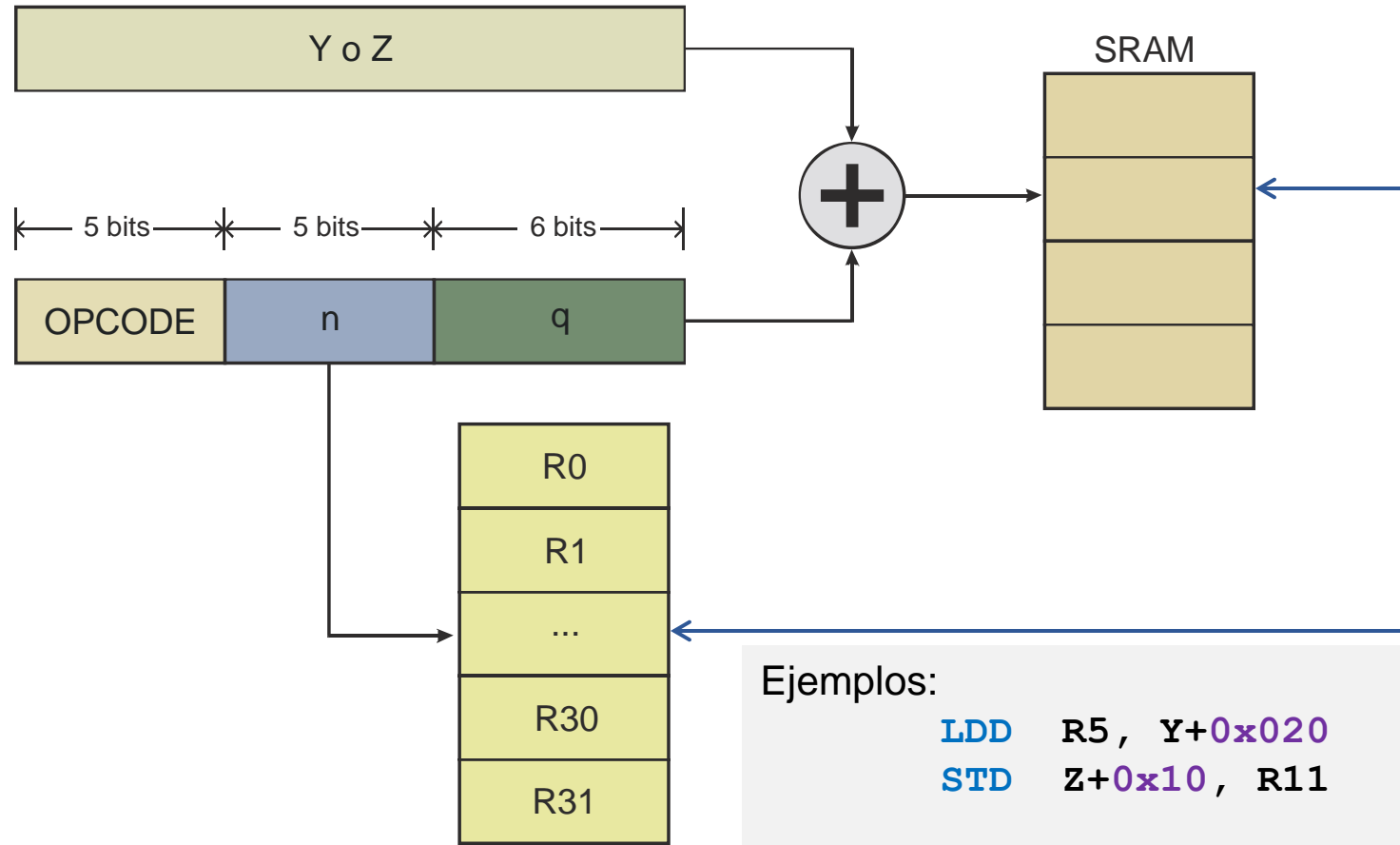
Ejemplos:

```
LD R5, Y
ST X, R11
```

X, Y o Z quedan especificados como parte del opcode

Direccionamiento indirecto a Memoria de Datos

Con desplazamiento



Ejemplos:

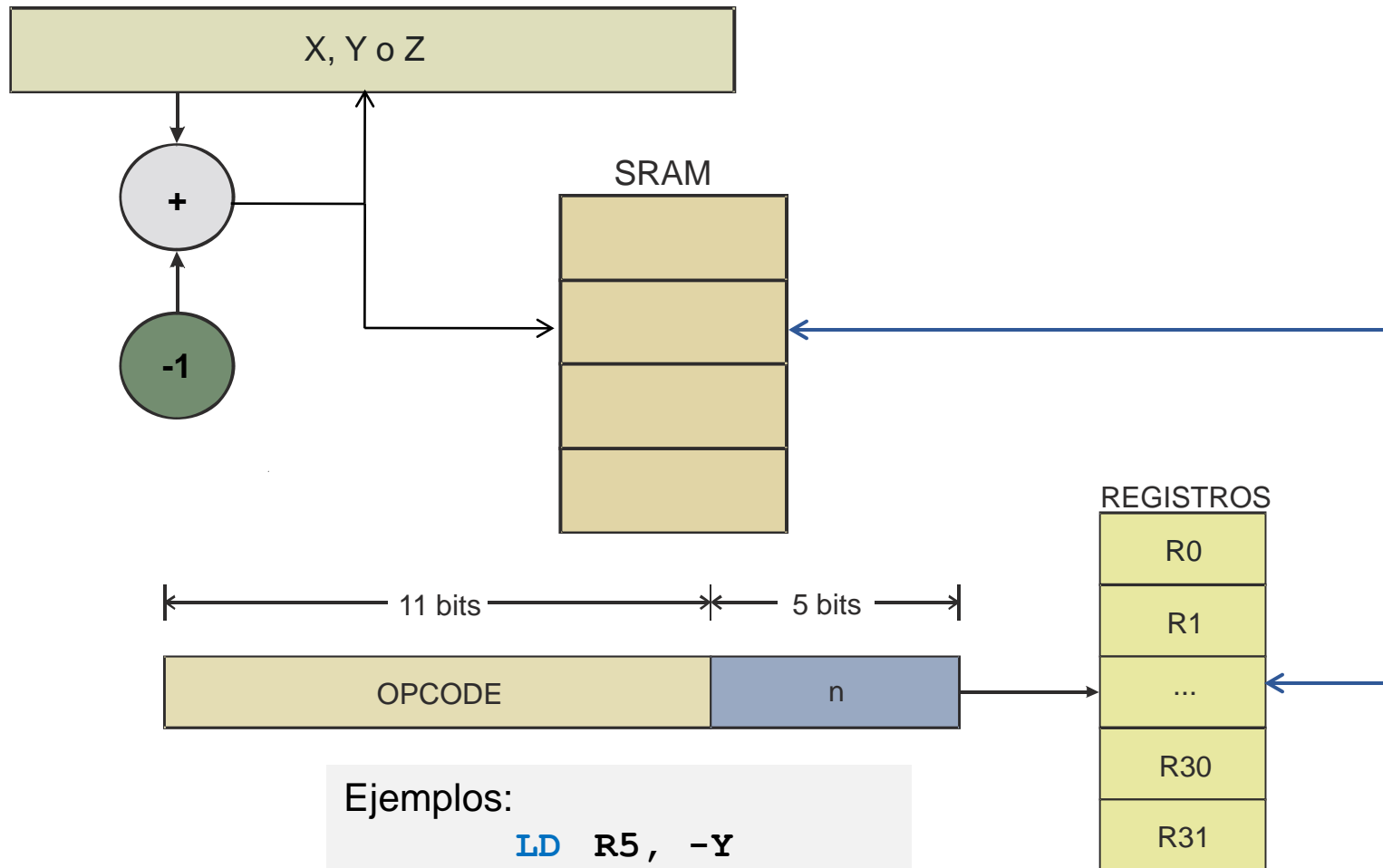
```
LDD R5, Y+0x020
```

```
STD Z+0x10, R11
```

Y o Z quedan especificados como parte del opcode

Direccionamiento indirecto a Memoria de Datos

Con pre-decremento



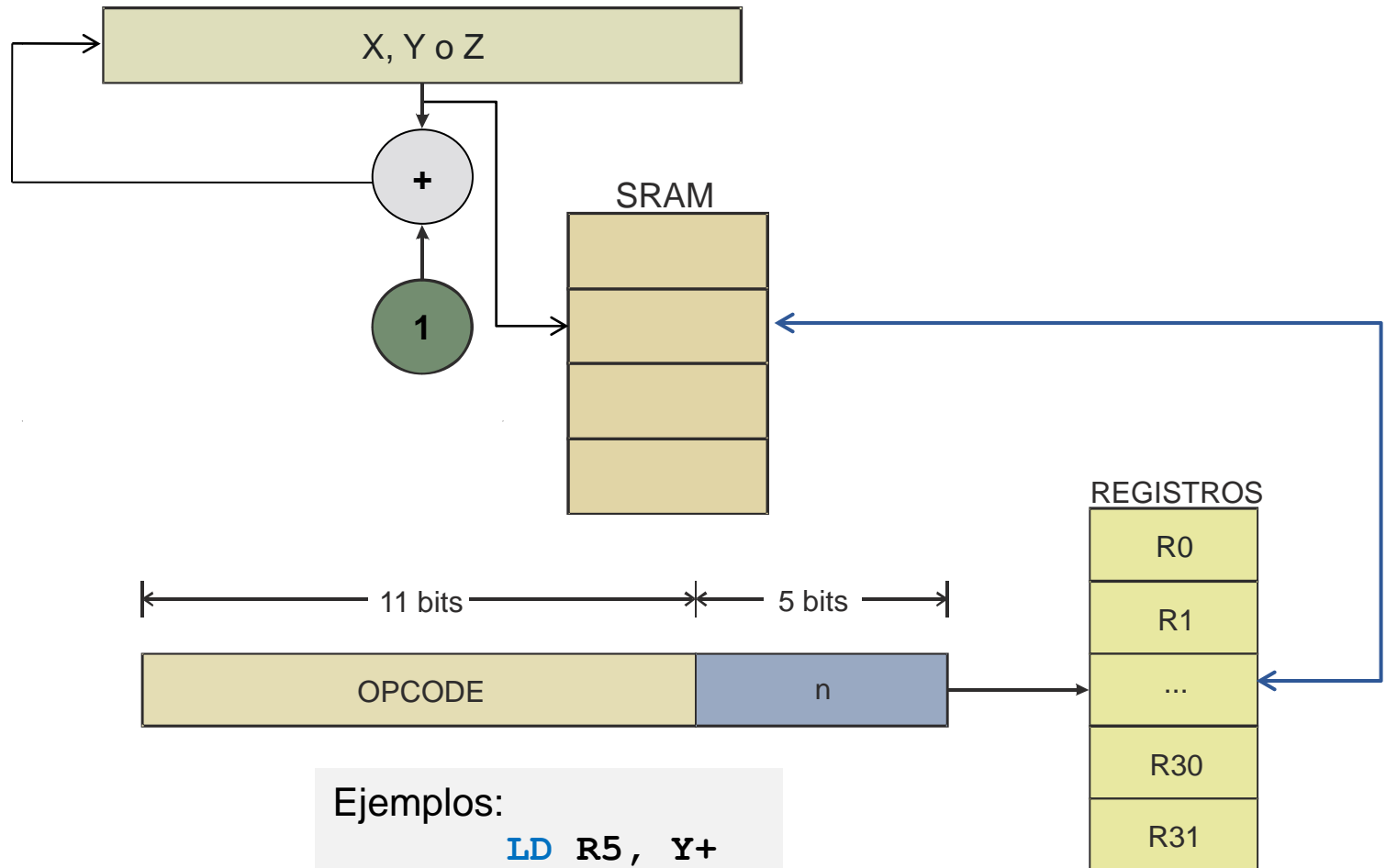
Ejemplos:

LD R5, -Y

ST -Z, R11

Direccionamiento indirecto a Memoria de Datos

Con post-incremento

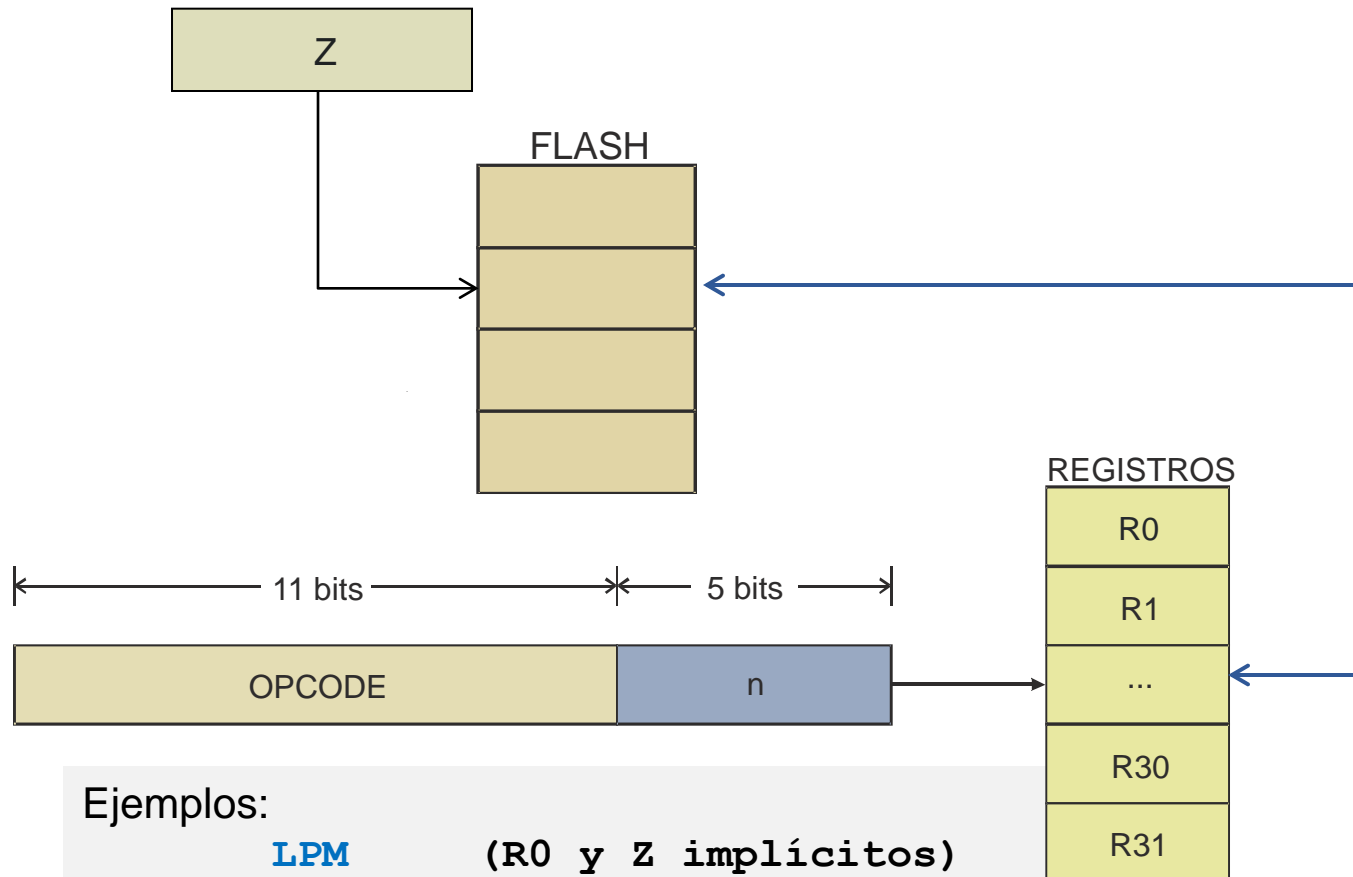


Ejemplos:

LD R5, Y+

ST X+, R6

Direccionamiento indirecto a Memoria de Código



Ejemplos:

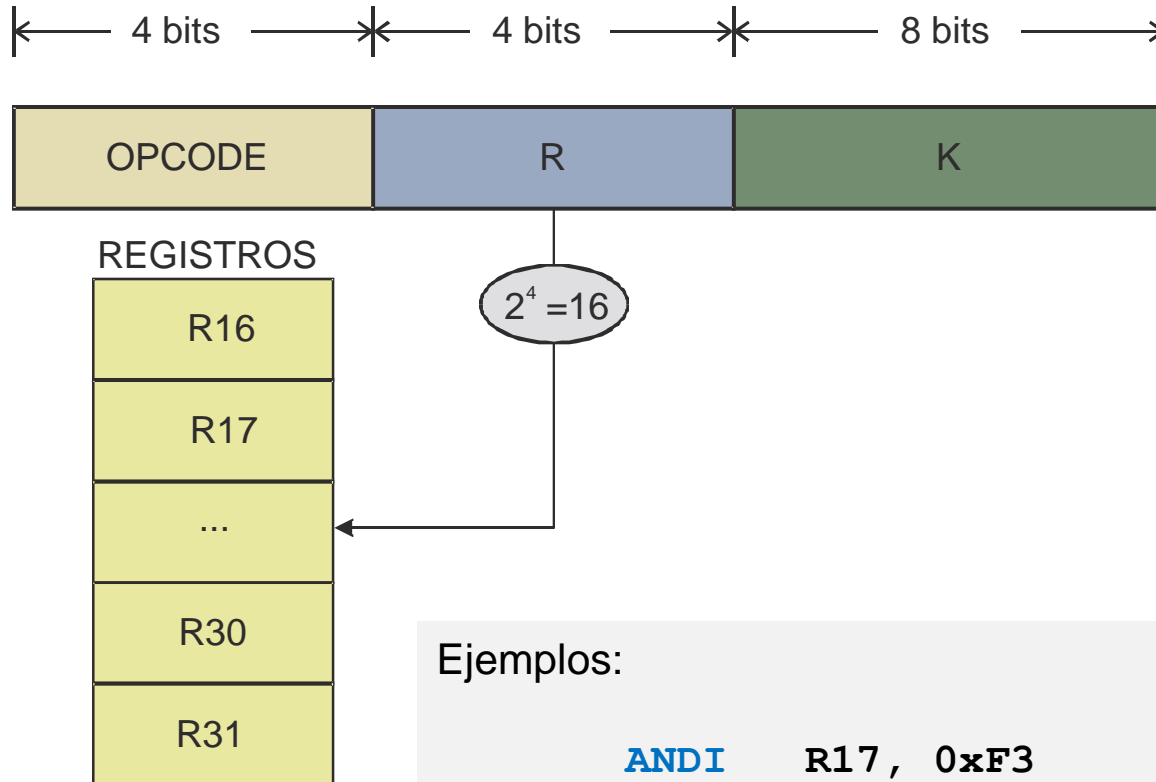
LPM (R0 y Z implícitos)

LPM R3, Z

SPM (R1:R0 y Z implícitos)

Nota: También existe una carga indirecta de memoria de código con post-incremento del apuntador Z.

Direccionamiento inmediato



Ejemplos:

ANDI R17, 0xF3

SUBI R19, 0x12

ORI R31, 0x03



Direccionamientos en Bifurcaciones

Las bifurcaciones o saltos (pueden ser condicionales o incondicionales) permiten cambiar el flujo secuencial, durante la ejecución de un programa. Esto se consigue modificando el valor del registro contador del programa (*Program Counter*).

Cuando no hay una bifurcación, el PC automáticamente debe incrementarse en 1.

Indirectas



Ejemplos:

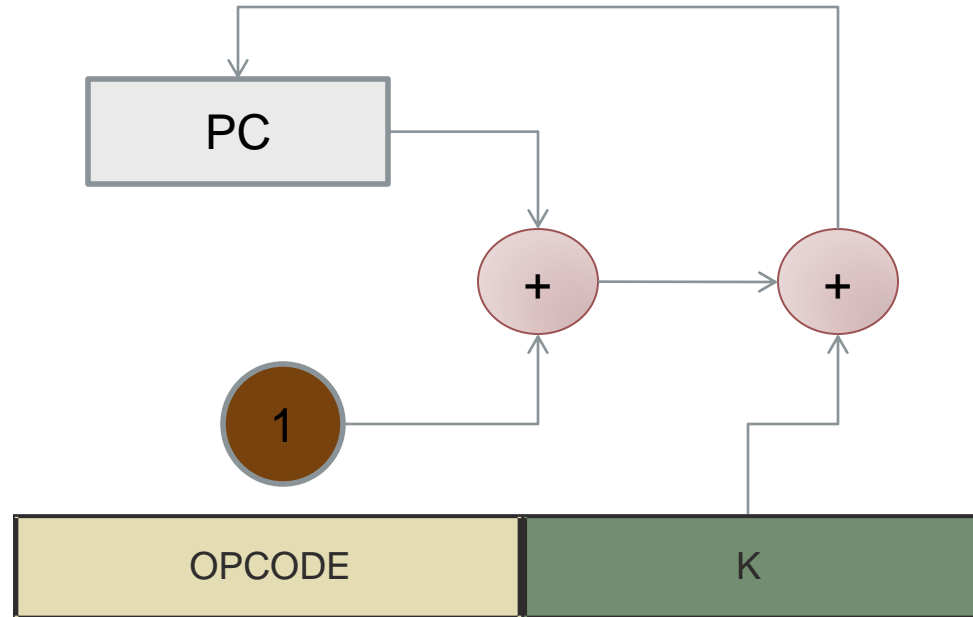
`IJMP`

`ICALL`

Nota: El apuntador Z queda implícito en la instrucción.

Direccionamientos en Bifurcaciones

Relativas



Ejemplos:

RJMP -20
RCALL 32

En bifurcaciones incondicionales,
se dispone de 12 bits para K.

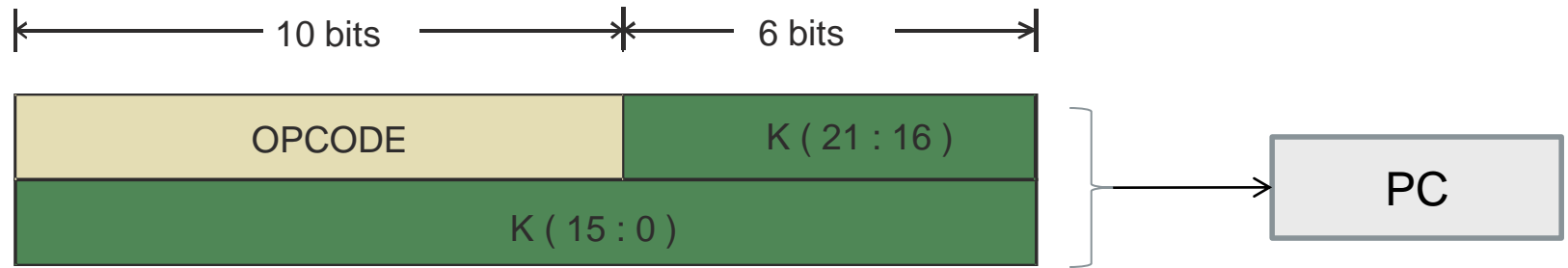
BREQ 15
BRNE -10
BRGE 10

En bifurcaciones condicionales,
Solo se dispone de 7 bits.

- Notas:**
1. En un programa se utilizan etiquetas, el ensamblador calcula el valor de las constantes.
 2. Existen bifurcaciones condicionales que sólo brincan la siguiente instrucción, también son relativas al PC.

Direccionamientos en Bifurcaciones

Absolutas

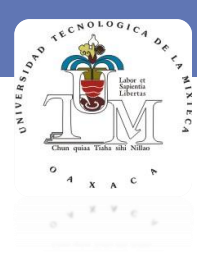


Ejemplos:

JMP	0x300000
CALL	0x1FFFFFF

Ejercicio:

- Ignorando como se llevó un conjunto de 20 enteros sin signo a la memoria SRAM, ubicados a partir de la dirección 0x0200 y ocupando un byte por cada entero, realice una secuencia de instrucciones en ensamblador que use **direccionamiento indirecto** e incluya **comparaciones** para que, al final de la secuencia en el registro R20 quede el mayor de los 20 enteros.
 - *Sugerencia:* Revise cómo se resolvería el problema en alto nivel.

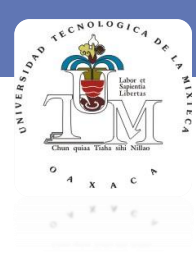


Directivas comunes:

- **INCLUDE:** Se utiliza para leer el código fuente de otro archivo

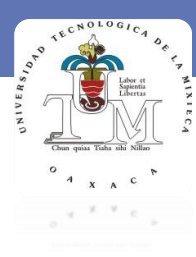
En un ATmega328P se debe agregar:

```
.include      <m328pdef.inc>
```



Directivas para definir diferentes tipos de segmentos en un programa:

- **CSEG:** Segmento de Código (por omisión). Se crea un *archivo.hex* para la memoria FLASH.
- **DSEG:** Segmento de Datos. Para reservar espacio en la SRAM.
- **ESEG:** Segmento de EEPROM. Se crea un *archivo.eep*, a descargarse en la memoria EEPROM.



```

var1:  .DSEG                ; Inicia un segmento de datos
       .BYTE 1             ; Variable de 1 byte en SRAM

       .CSEG                ; Inicia un segmento de código
       ldi    R16, 0x25     ; Instrucciones para alguna tarea
       mov   r0,r16
       . . .

const: .DB 0x02            ; Constante con 0x02 en flash

       .ESEG                ; Inicia un segmento de EEPROM
eevar1:.DB 0x3f            ; Constante con 0x3f en EEPROM

```

- **DB y DW** (Define Byte y Define Word) Directivas para definir constantes o variables, en memoria de programa o en EEPROM.

.CSEG

; Constantes en memoria FLASH

const1: **.DB** 0x33

consts1: **.DB** 0, 255, 0b01010101, -128, 0xaa

consts2: **.DW** 0, 0xffff, 0b1001110001010101, -32768, 65535

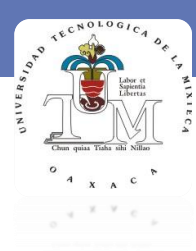
.ESEG

; Constantes en EEPROM

eevar1: **.DB** 0x37

eelist1: **.DB** 1,2,3,4

eelist2: **.DW** 0,0xffff,10



- **EQU:** Define una constante simbólica, que puede usarse dentro de las instrucciones.

- Ejemplo:

```
.EQU io_offset = 0x23
```

```
.EQU portA    = io_offset + 2
```

```
.CSEG                                ; Inicia el segmento de código
```

```
    clr        r2                    ; Limpia el registro 2
```

```
    out        portA, r2             ; Escribe a portA
```


- **ORG:** Organizar a cualquiera de los segmentos de memoria, indica en qué dirección se ubicará la información subsecuente, pudiendo ser variables en SRAM, constantes en EEPROM o en FLASH, o código en FLASH.

.DSEG

.ORG 0x120

var1: **.Byte** 1 ; Variable en la dirección 0x120 del
; segmento de datos

.CSEG

.ORG 0x000 ; Código ubicado en la dirección 0x00

RJMP inicio

.ORG 0x010

inicio: ; Código ubicado en la dirección 0x10

MOV R1, R2

.....



- **HIGH y LOW** : Se utilizan para separar constantes de 16 bits.
- **HIGH**: Byte alto.
- **LOW**: Byte bajo.

```
LDI R20, LOW (1022)
```

```
LDI R21, HIGH (1022)
```

```
LDI R30, LOW(tabla)
```

```
LDI R31, HIGH(tabla)
```

```
.....
```

```
tabla: .DB      0x01,0x02,0x03,0x04
```

- **BYTE:** Reserva uno o más bytes en SRAM o EEPROM para el manejo de variables, la cantidad de bytes debe especificarse. Este espacio no es inicializado y posteriormente será referido con una etiqueta.

.DSEG

```
var1:  .BYTE  1           ; variable de 1 byte
var2:  .BYTE  10          ; variable de 10 bytes
```

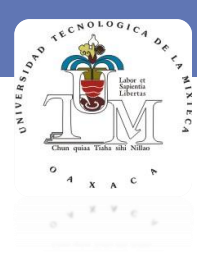
.CSEG

```
STS   var1, R17         ; acceso a var1 por dir. Directo
```

```
LDI   R30, LOW (var2)   ; Z apunta a Var2
```

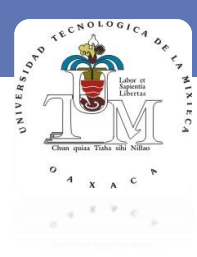
```
LDI   R31, HIGH (var2)
```

```
LD    R1, Z             ; acceso indirecto a var2
```



PROGRAMACIÓN EN ALTO NIVEL

Lenguaje C



Tipos de Datos

Tipo	Tamaño (bits)	Rango
char	8	-128 a 127
unsigned char	8	0 a 255
signed char	8	-128 a 127
int	16	-32, 768 a 32, 767
short int	16	-32, 768 a 32, 767
unsigned int	16	0 a 65, 535
signed int	16	-32, 768 a 32, 767
long int	32	-2, 147, 483, 648 a 2, 147, 483, 647
unsigned long int	32	0 a 4, 294, 967, 295
signed long int	32	-2, 147, 483, 648 a 2, 147, 483, 647
float	32	+/- 1.175×10^{-38} a +/- $3.402 \times 10^{+38}$
double	32	+/- 1.175×10^{-38} a +/- $3.402 \times 10^{+38}$



Definiciones en WINAVR

```
typedef signed char      int8_t
typedef unsigned char    uint8_t
typedef signed int       int16_t
typedef unsigned int     uint16_t
typedef signed long int  int32_t
typedef unsigned long int uint32_t
```



Operadores

Operadores Aritméticos de C

operador	descripción	ejemplo
*	Multipli cación	$a * b$
/	Divisi ón	a / b
%	Módulo	$a \% b$
+	Suma	$a + b$
-	Resta	$a - b$

ejemplo

$z *= 12;$ equivalente a $z = z * 12;$

$z /= 2;$ equivalente a $z = z / 2$

Operador ternario

Expresión1 ? Expresión2 : Expresión3;

Operadores Asignación de C

operador	descripción / ejemplo	
=	asignación simple	$a = b$
*=	$a *= b$	$a = a * b$
/=	$a /= b$	$a = a / b$
%=	$a \% = b$	$a = a \% b$
+=	$a += b$	$a = a + b$
-=	$a -= b$	$a = a - b$
&=	$a \& = b$	$a = a \& b$
=	$a = b$	$a = a b$
<<=	$a \ll = b$	$a = a \ll b$
>>=	$a \gg = b$	$a = a \gg b$
^=	$a \wedge = b$	$a = a \wedge b$

Asignación después de una manipulación de bits.

Manipulación de bits

Complemento Uno	~
Desplazamiento a la Izquierda	<<
Desplazamiento a la Derecha	>>
AND	&
OR	
OR Exclusiva	^

Trabajan sobre operandos que no son punto flotante (char, int, long) y afectan el resultado al nivel de bits.

operador	descripción	ejemplo
++	incremento	a++, ++a
--	decremento	a--, --a

Operadores Relacionales y de igualdad		
operador	descripción	ejemplo
<	menor que	a < b
>	mayor que	a > b
<=	menor o igual que	a <= b
>=	mayor o igual que	a >= b
==	igual	a == b
!=	no igual	a != b

Operadores Lógicos

AND	&&
OR	
NOT	!

Tratan a los operandos como expresiones FALSAS o VERDADERAS.



Estructuras de control

Secuencial



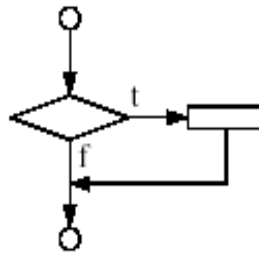
// *Expresiones en secuencia*

a = conta + 5;

...

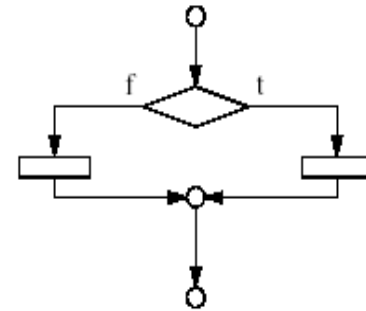
contador++;

Selección simple



```
if (expresión)
    Proposición
```

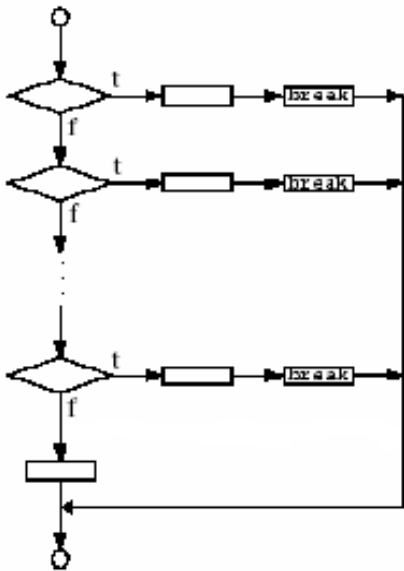
Selección Doble



```
if (expresión)
    proposición1
else
    proposición2
```

Estructuras de control

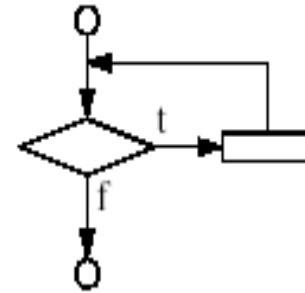
Selección Múltiple



```

switch (expresión) {
  case exp-const:
    proposiciones
  case exp-const:
    proposiciones
  default:
    proposiciones
}
  
```

Repetición Mientras

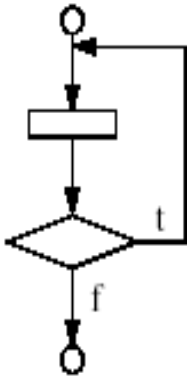


```

while (expresión)
  proposición
  
```

Estructuras de control

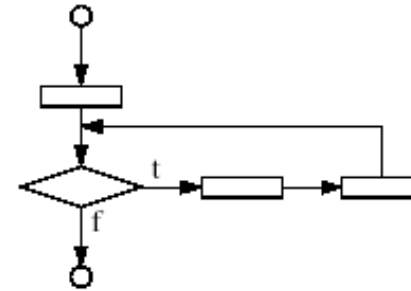
Repetición Hacer/Mientras



do
 proposición

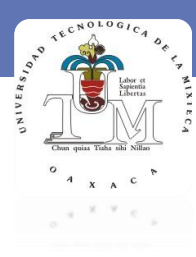
while (expresión) ;

Repetición Para/Hasta



for (expr1; expr2; expr3)

proposición



Tipos de Memoria

Datos en SRAM

Variables: Datos que van a ser leídos o escritos repetitivamente. SRAM este es el espacio de almacenamiento por default.

```
unsigned char x, y;  
unsigned int a, b, c;
```

Si es posible, el compilador utilizará los registros de propósito general (R0 a R31).

Los apuntadores son manejados en SRAM y hacen referencia a objetos de SRAM, un ejemplo de declaraciones y uso es:

```
char cadena[] = "hola mundo";  
char *pcad;
```

```
pcad = cadena;
```

Datos en FLASH

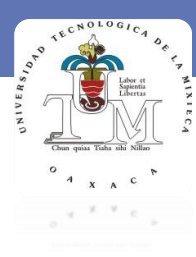
Constantes: Datos que no cambiarán durante la ejecución normal de un programa.

Si las constantes se manejan en memoria FLASH, se liberarán espacios significativos de SRAM. Útil para cadenas de texto o tablas de búsqueda.

Se requiere el uso de la palabra reservada ***const*** e incluir al atributo **PROGMEM**, definido en la biblioteca ***pgmspace.h*** (en WinAVR).

Ejemplos de declaraciones:

```
const char cadena[] PROGMEM = "Cadena con un mensaje constante";  
const unsigned char tabla[] PROGMEM = { 0x24, 0x36, 0x48, 0x5A, 0x6C };
```



Declaración de constantes -> ámbito global.

Acceso -> funciones de la biblioteca ***pgmspace.h***

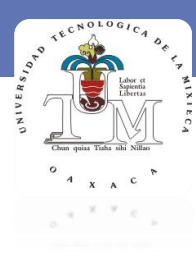
Ejemplos:

```
pgm_read_byte(address);           // Lee 8 bits
pgm_read_word(address);          // Lee 16 bits
pgm_read_dword(address);         // Lee 32 bits
```

Reciben como argumento la dirección del dato en FLASH.

```
x = pgm_read_byte(&tabla[i]);
```

Es posible el manejo de apuntadores, un apuntador a datos en memoria FLASH se declara como PGM_P.



La biblioteca incluye funciones que trabajan con bloques completos de memoria FLASH.

strcpy_P: Sirve para leer una cadena de memoria FLASH y depositarla en SRAM.

```
char    buf[32];           // Buffer destino, en SRAM
PGM_P   p;                // Apuntador a memoria FLASH

p = cadena;               // p apunta a la cadena en FLASH
strcpy_P(buf, p);         // copia de FLASH a SRAM
```

Datos en EEPROM

VARIABLES en las que se requiera conservar su contenido aún en ausencia de energía. Deberán almacenarse en la EEPROM.

Deberá utilizarse el atributo EEMEM, definido en la biblioteca *eeprom.h*, también en WinAVR.

Son declaraciones globales y se deben hacer antes de cualquier declaración enfocada hacia la SRAM.

```
#include <avr/eeprom.h>           //Biblioteca para la EEPROM
```

```
EEMEM int contador = 0x1234;      // Un entero:2 bytes
EEMEM unsigned char clave[4] = { 1, 2, 3, 4}; // 4 bytes
```

En la EEPROM:

```
34 12 01 02 03 04 FF FF FF . . .
```

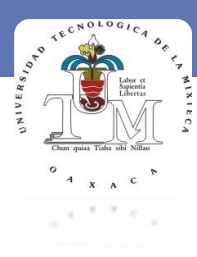

Acceso a los datos en la EEPROM

- 1) Por medio de los registros EEAR, EEDR y EECR, con funciones similares a las revisadas en la unidad anterior.
- 2) Funciones en la biblioteca *eeprom.h*, ejemplos:

eeprom_read_byte: Lee un byte de la EEPROM, en la dirección que recibe como argumento.

eeprom_write_byte: Escribe un byte en la EEPROM, como argumentos recibe la dirección y el dato.

La biblioteca también incluye funciones para datos de 16 y 32 bits, así como para el manejo de bloques de memoria.

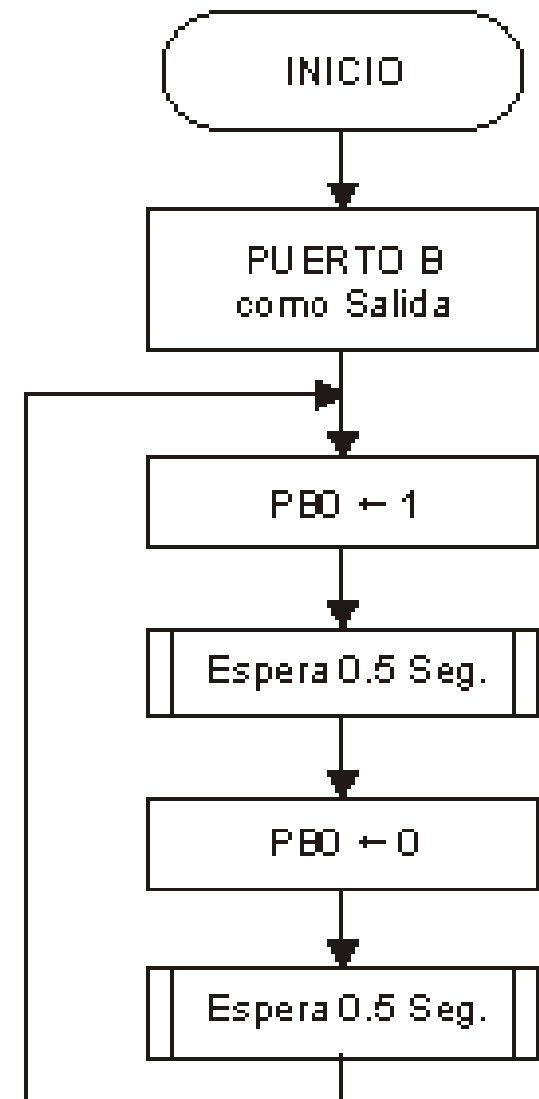
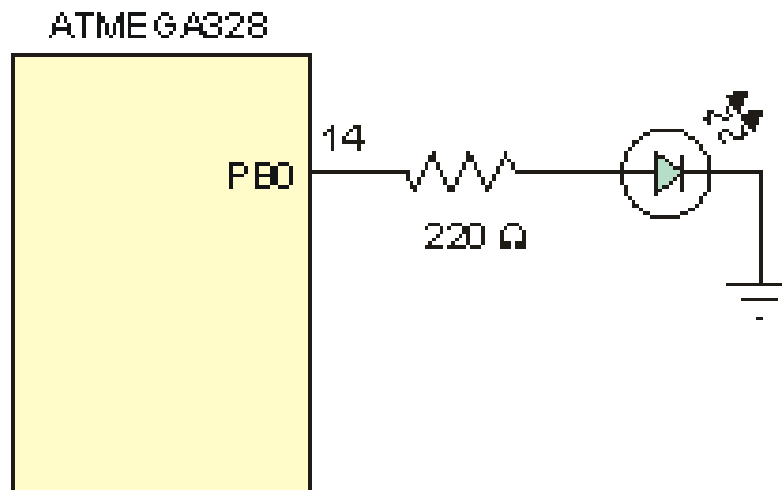


PROGRAMAS DE EJEMPLO

En Ensamblador y en Lenguaje C

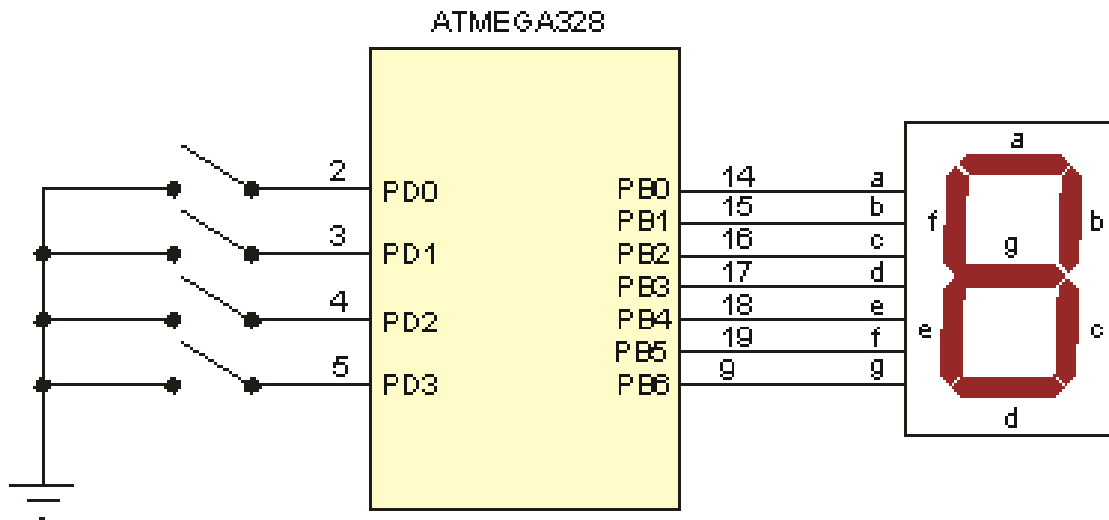
Parpadeo de un LED

- Realice un programa que haga parpadear un LED conectado en la terminal PB0 a una frecuencia aproximada de 1 Hz (periodo de 1 seg.), considerando un ciclo útil del 50 % ($\frac{1}{2}$ seg. encendido y $\frac{1}{2}$ seg. apagado).



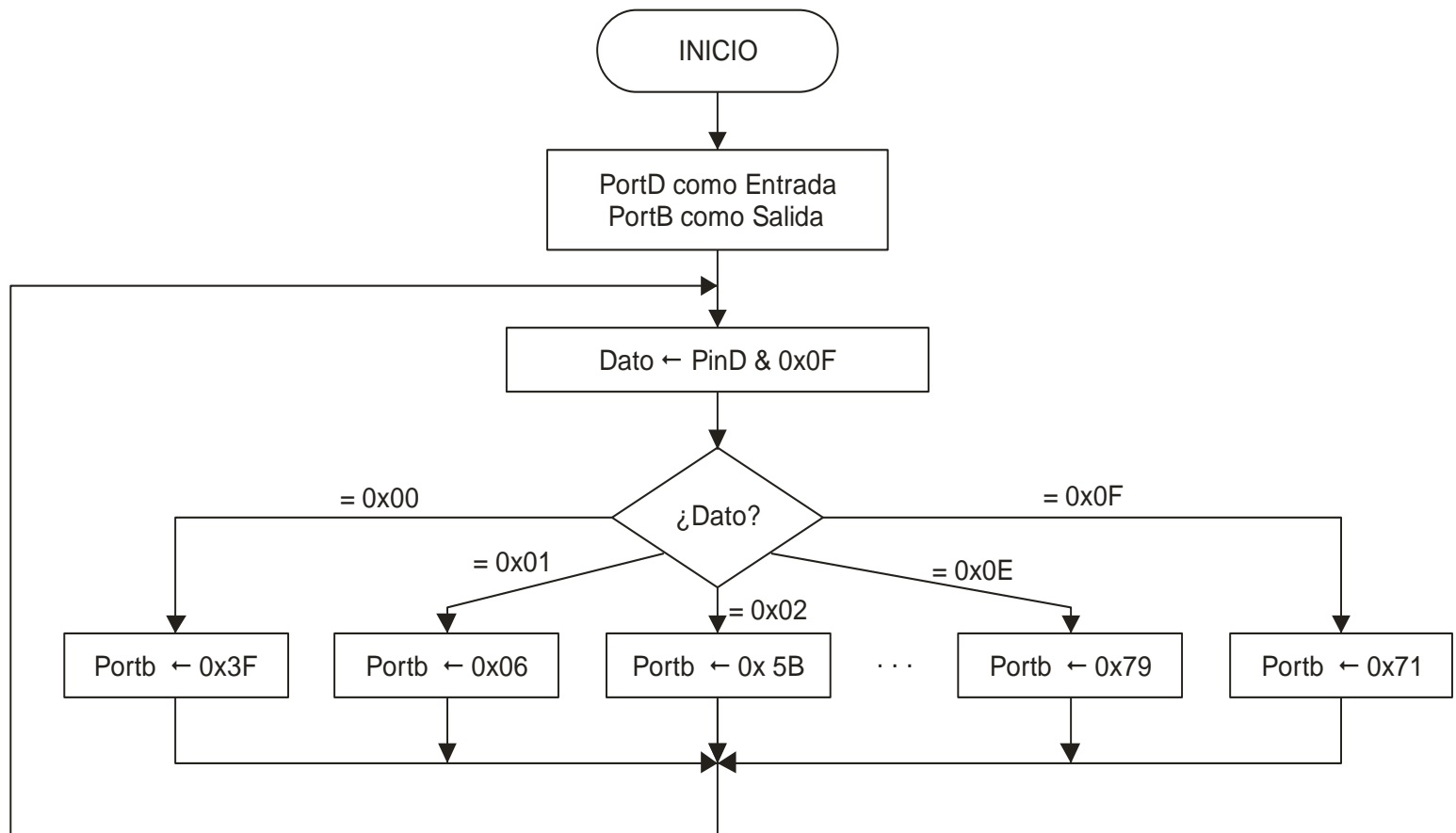
Decodificador de binario a 7 Segmentos

- Desarrolle un programa que lea los 4 bits menos significativos del Puerto D [PD3:PD0] y genere su código en 7 segmentos en el Puerto B.



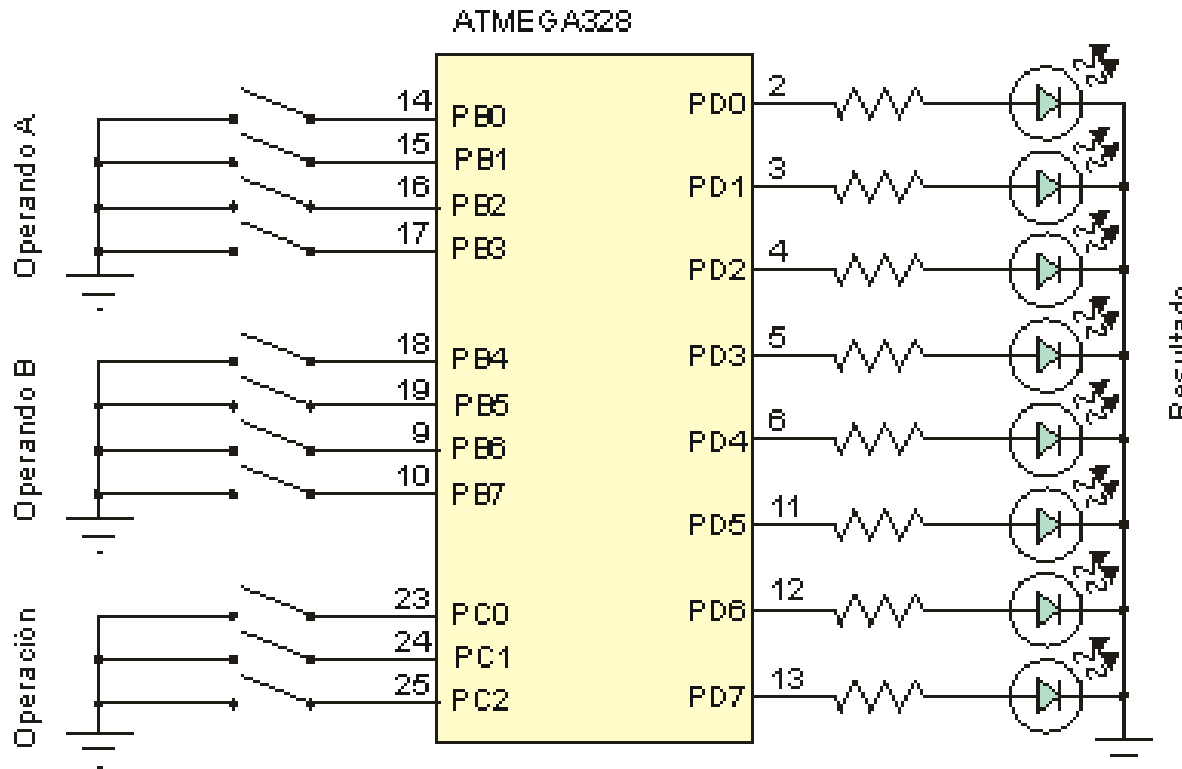
Num	g	f	e	d	c	b	a	HEX
0	0	1	1	1	1	1	1	0x3F
1	0	0	0	0	1	1	0	0x06
2	1	0	1	1	0	1	1	0x5B
3	1	0	0	1	1	1	1	0x4F
4	1	1	0	0	1	1	0	0x66
5	1	1	0	1	1	0	1	0x6D
6	1	1	1	1	1	0	1	0x7D
7	0	0	0	0	1	1	1	0x07
8	1	1	1	1	1	1	1	0x7F
9	1	1	0	0	1	1	1	0x67
A	1	1	1	0	1	1	1	0x77
B	1	1	1	1	1	0	0	0x7C
C	0	1	1	1	0	0	1	0x39
D	1	0	1	1	1	1	0	0x5E
E	1	1	1	1	0	0	1	0x79
F	1	1	1	0	0	0	1	0x71

Decodificador de binario a 7 Segmentos



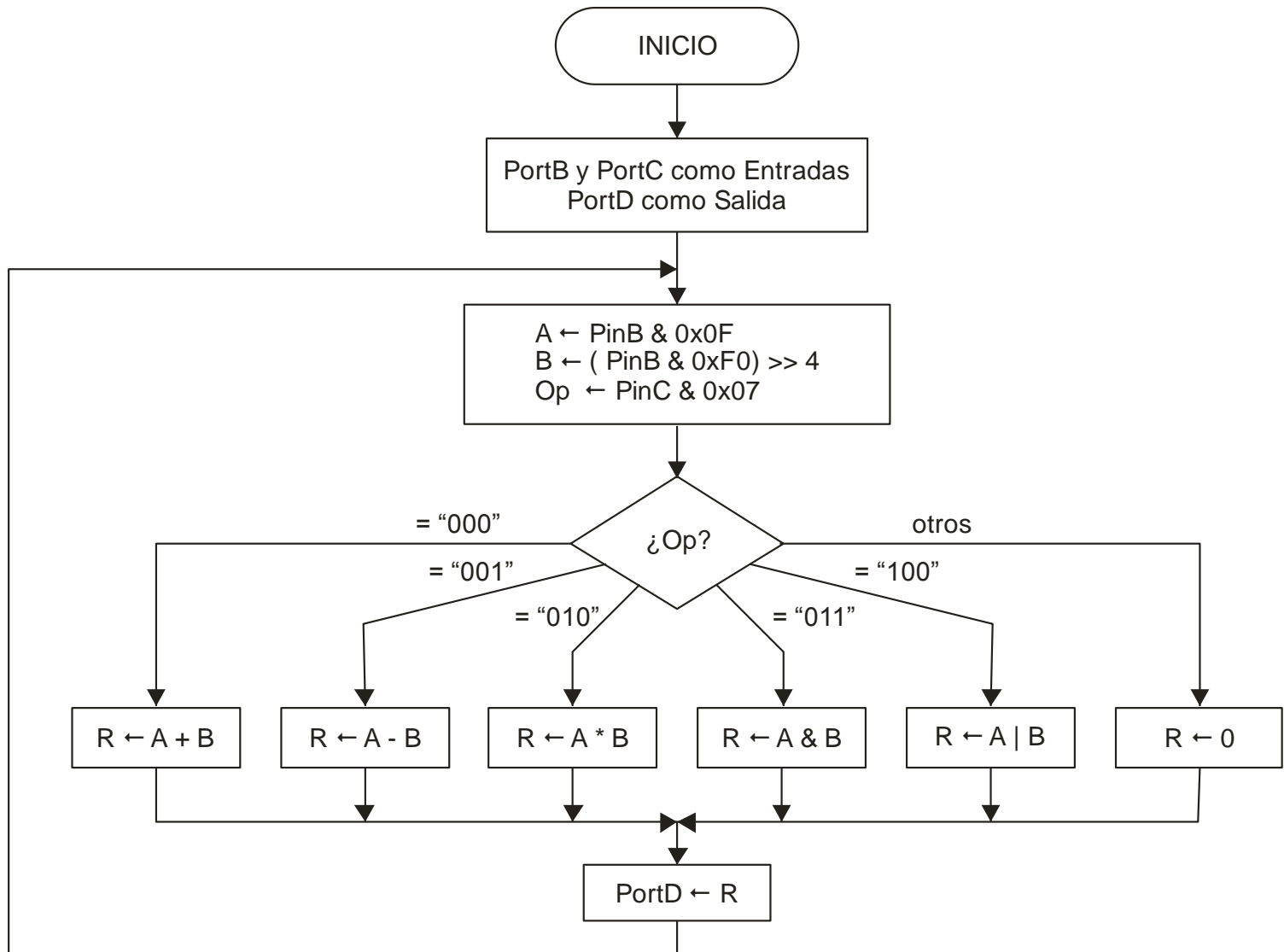
Diseño de una ALU de 4 bits

- Construya una ALU de 4 bits utilizando un ATmega328P, en donde los operandos se lean del puerto B (nibble bajo para el operando A y nibble alto para el operando B), el resultado se genere en el puerto D y con los 3 bits menos significativos del puerto C se defina la operación.



PortC[2:0]	Operación
000	$R = A + B$
001	$R = A - B$
010	$R = A * B$
011	$R = A \text{ AND } B$
100	$R = A \text{ OR } B$
101 a 111	$R = 0$

Diseño de una ALU de 4 bits



Máquina de estados (Puerta Automática)

