# Capítulo 4. Microcontroladores

#### 4.1 Introducción

El microcontrolador es el cerebro del robot. Es el encargado de controlar y ejecutar todo las tareas que deba realizar el robot, enviando órdenes a los actuadores y recibiendo datos de controlar y ejecutar todo las tareas que deba realizar el robot, enviando órdenes a los actuadores y recibiendo datos de controlar y ejecutar todo las tareas que deba realizar el robot, enviando órdenes a los actuadores y recibiendo datos de controlar y ejecutar todo las tareas que deba realizar el robot, enviando órdenes a los actuadores y recibiendo datos de controlar y ejecutar todo las tareas que deba realizar el robot, enviando órdenes a los actuadores y recibiendo datos de controlar y ejecutar todo.

En este capítulo estudiaremos en detalle que hay dentro de los microcontrolados funcionan. Realizaremos actividades y ejemplos de cómo se utilizan los micros y entenderemos, por ejemplo, los conceptos de arquitectura ARM, A ver emos que significa que sean de 8,16,32 o 64 bits

Algunos ejemplos de microcontroladores utilizados en robots education son los dientes (ver figura X):

arquitectura AVR)

- Robots lego NXT: Atmel AT91SAM7S256 (control or a with with with vitectura ARM)
- Robots basado en Arduino UNO: ATMega329

• Robot Robobuilder: Atmel ATMega128 ( A vr de vit on orquitectura AVR)

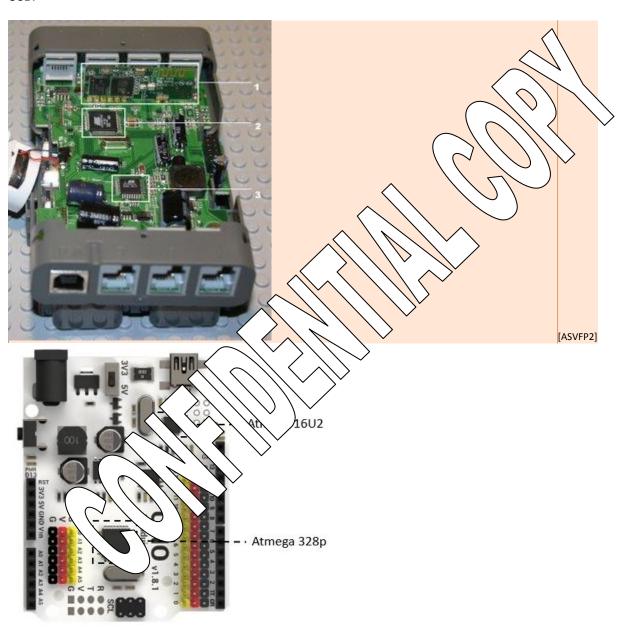


Figura X. Algunos controladores utilizados en robots educativos

En un robot, además del cerebro o microcontrolador principal, puede haber otros microcontroladores secundarios que realizan tareas complementarias. Por ejemplo un display LCD dispone de su propio controlador que descodifica mensajes y los convierte en caracteres o dibujos

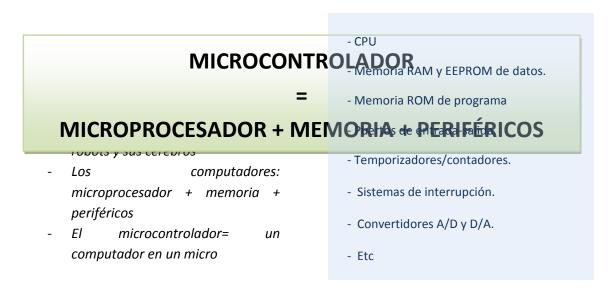
en una pantalla[ASVFP1]. Otro ejemplo son los controladores que se encargan de las comunicaciones (USB, bluetooth, etc).

Si miramos por dentro la placa base de los brick NXT de lego (ver figura X2.1) podremos encontrar 3 microcontroladores: El principal, el encargado para las comunicaciones y otro encargado para el control de los motores. En un Ardunio UNO (ver figura X2.2) además del controlador principal, podemos encontrarnos un segundo controlador (Atmega 16U2) encargado de las comunicaciones USB.

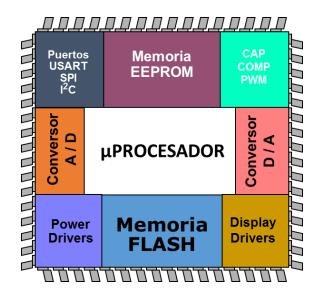


Definición de microcontrolador

Una definición más exacta de un microcontrolador podría ser: Integrado que incluye un microprocesador, memoria (de programa y datos) y unidades de entrada/salida (puertos paralelo, temporizadores, comparadores, conversores A/D, puertos serie, etc). Por lo tanto el siguiente cuadro resume lo que es un microcontrolador.



La figura X3 muestra esquemáticamente los distintos elementos que podemos encontrar dentro de un microcontrolador y que estudiaremos en los siguientes subapartados. Viendo todos estos componentes, podríamos decir que un microcontrolador es como un ordenador pero de reducidas dimensiones



4.2 Microprocesadores

Es el componente electrónico (circuit de la ejecución de programas, operando con los datos que recibelo de los postos de entrada/salida y periféricos.

Está compuesto de cuatro elema de principal

- La unidad of viv. Viv. 'ge' viv. A todos los elementos del procesador

- Los regirta (áreas) (a) miento temporal que contienen datos o instrucciones

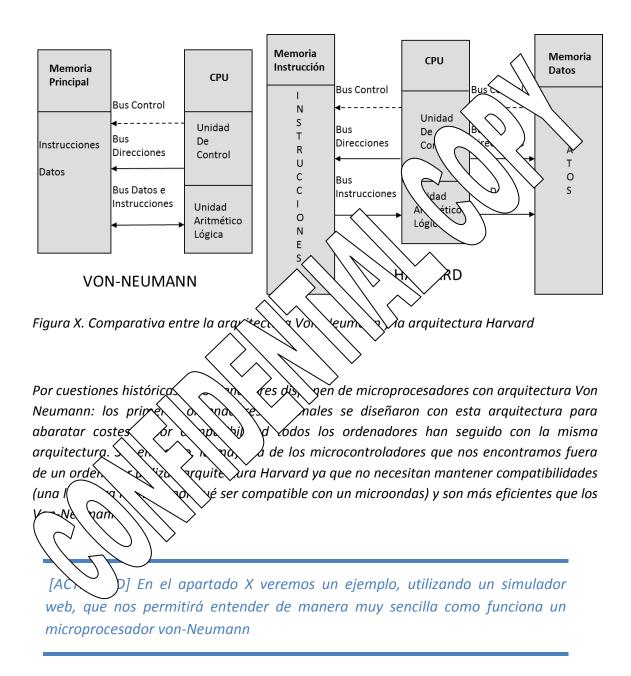
- Buse into the de harmonic de la de la description de la descript

## Clasific es memoria

E de vau transtipicas de microprocesadores que se refieren a la manera que tienen de acceler a la manera que tienen de para leer instrucciones de un programa y obtener datos:

- tura Von Neumann: Estos microprocesadores disponen de un único bus de datos para instrucciones y datos. Las instrucciones del programa y los datos se guardan conjuntamente en una memoria común. Cuando la CPU se dirige a la memoria principal, primero accede a la instrucción y después a los datos necesarios para ejecutarla, esto retarda el funcionamiento. (Máquina secuencial).
- Arquitectura Harvard: El bus de datos y el bus de instrucción están separados, haciéndolos totalmente independientes Esto permite una ejecución en paralelo más rápida que la Von-Neumann: La instrucción leída a través del bus de instrucciones puede al mismo tiempo utilizar el bus de datos.

La figura x5 muestra las diferencias entre ambas arquitecturas, que como se puede observar radica en que la Von Neumann solo tiene una memoria para datos e instrucciones (con un solo bus a esa memoria) mientras que la Harvard contiene dos memorias separadas para datos e instrucciones (con buses independientes)



## Clasificación según el juego de instrucciones

Existe otra clasificación de microprocesadores que los define según su juego de instrucciones. El juego de instrucciones son todas las instrucciones que tiene el procesador. Para entenderlo, al igual que cada idioma tiene su diccionario de palabras con las que construir frases, cada familia de procesadores tiene su conjunto de instrucciones con las que construir programas. La clasificación básica según el juego de instrucciones es la siguiente:

- Arquitecturas RISC (Reduced Instruction Set Computer). Tienen un diccionario con pocas instrucciones simples. El controlador es sencillo y el chip pequeño. Tienen una alta

velocidad de ejecución de instrucciones ( al ser instrucciones simples). Tienen un consumo reducido. Los programas suelen ser grandes (al no disponer de instrucciones "para todo", cualquier operación que se haga deberá ser una combinación de instrucciones simples). Las arquitecturas ARM que llevan la mayoría de los teléfonos móviles y la arquitectura AVR que llevan los micros de Arduino son familias de aquitecturas evolucionadas de la arquitectura RISC

 Arquitecturas CISC (Complex Instruction Set Computer). Tienen un diccionario de instrucciones grande con instrucciones muy variadas (en algunos casos equivalen a muchas instrucciones simples). Esto hace que el procesador sea complejo, necesite un consumo alto, pero reduce el código del programa.

En los robots es importante que un microprocesador ocupe poco espacio (debido al tamaño reducido del robot) y consuma poca energía (para que el robot tenga una autonomía larga), por ello se utilizan micros con arquitectura RISC. Esto ocurre también en los teléfonos móviles y en la mayoría de los dispositivos electrónicos que podemos encontrarnos que tengan un micro integrado (por ejemplo mandos a distancia, televisores, etc). Sin embargo, los ordenadores personales utilizan arquitecturas CISC ya que resulta más importante tener una gran potencia que un reducido consumo y espacio.

Ahora somos capaces de responder estas preguntas:

¿Cuál es la arquitectura de un microprocesador de un ordenador personal? Arquitectura Von Neumann con un juego de instrucciones CISC

¿Cuál es la arquitectura del microcontrolador que hay en un mando a distancia, en un teléfono móvil o en un robot? Arquitectura Harvard con un juego de instrucciones RISC

### Ancho de palabra.

Cuando decimos que un procesador es de 8, 16, 32 o 64 bits nos estamos refiriendo al concepto de ancho de palabra del microprocesador. Este concepto se refiere al número de bits que pueden ser tratados "como un conjunto" por el procesador. Por ejemplo, en un procesador de 16 bits los registros serán de 16 bits y las operaciones serán entre números de 16 bits.

#### 4.2.1 ACTIVIDAD: Simulación de un procesador Von-Neumann

Para entender o explicar mejor el funcionamiento de un microprocesador lo mejor es la utilización de simuladores. Existen multitud de simuladores en Internet que son offline (se pueden descargar) y online (para ser utilizados directamente desde un navegador). Por ejemplo, en este libro

proponemos la utilización del simulador online VNSIMULATOR, desarrollado o Ganni para uso personal y educativo y disponible en <a href="http://vnsimulator.altervista.ov">http://vnsimulator.altervista.ov</a>

Al escribir dicha dirección en un navegador nos aparece el esquen cesador Von Neumann simplificado (ver figura X). En él podemos identificar la zica (**ALU**) que será la encargada de realizar las operaciones, La unidad de ntrol 🔈 que será la encargada de controlar el funcionamiento del proce dor deco las instrucciones. Podemos identificar también el registro IR donde se g nstrucción 🖈 dente de memoria, ۷da` el registro **PC** que mantiene la cuenta del programa (li) ∖iecutando en el instante) y el registro ACC (acumulador) que guarda temp enido del acumulador. La Memoria (RAM), al ser de un procesado Ne. à tanto instrucciones (parte superior derecha) como (parte inferior dere

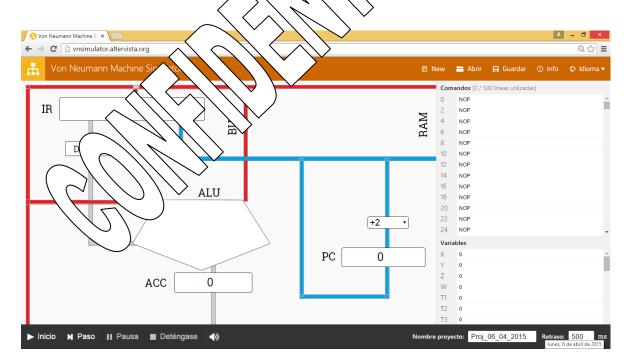


Fig X. Simulador VNSimulator de <a href="http://vnsimulator.altervista.org/">http://vnsimulator.altervista.org/</a> En rojo se muestra el bus de datos y en azul el bus de direcciones.

El juego de instrucciones de este procesador es muy reducido, por lo que podríamos decir que es un procesador RISC. En el encontramos las siguientes instrucciones:

LOD var

Carga el contenido de una variable almacenada en memoria en el registro acumulador

<i>ADD</i> var	Suma una variable contenida en memoria con lo que haya en el registro acumulador y lo guarda en el acumulador
<i>MUL</i> var	Multiplica una variable contenida en memoria con lo que haya en el acumulador y lo guarda en el acumulador
LOD #num	Carga en el acumulador el valor de #num
ADD #num	Suma el valor de #num con el contenido que haya en acumulador
<i>MUL</i> #num	Multiplica el valor #num con el contenido que haya en el umulao uarda en el acumulador
STO var	Almacena lo que hay en el acumulado
SUB var	Resta una variable contenir en nem a co que haya en el registro acumulador y lo guarda er
SUB #num	Resta el valor #p on de id valor acumulador y lo guarda en el acumulador
DIV var	Divide ia conte da en memoria con lo que haya en el registro
DIV #num	Divide #num con el contenido que haya en el acumulador y lo guarda en el
<i>JMZ</i> var	Salta a la dirección de memoria almacenada en una variable de memoria si la operación que se haya realizado antes ha dado de resto 0.
JMP var	Salta a la dirección de memoria almacenada en una variable de memoria
NOP	No realiza ninguna operación

Cuando se escribe un programa utilizando directamente el juego de instrucciones se dice y e se está programando a bajo nivel o en lenguaje ensamblador. En el Capitulo X veren programar a alto nivel utilizando lenguajes como C o visuales (bloques).

La realización y ejecución de un programa sencillo en ensamblados nos va ay er el funcionamiento general de los procesadores. Por ejemplo vamos a escribir un para reste dos números cualquiera: **Z=X-Y** 

### Escritura del programa

En general, para que la ALU puede operar con dos números (extero restar) hace da la que uno de ellos esté en el registro acumulador y el otro provenga men programa deberá realizar los siguientes pasos:

1º Cargar en el registro acumulador el primer pún vo (a esta en na zona de memoria que llamamos X)

#### LOD X

2º Restar lo que hay en el acut do co en o número (que estará en otra zona de memoria que llamamos Y)

### SUB Y

3º Guardar el col (que es el resultado de la resta) en una variable Z que almacenaren en emb.

STO 2

Como estamos sim un procesador Von Neumann deberemos tener en memoria principal tanto las instrucciones como los datos. Las instrucciones las colocaremos en direcciones de memoria consecutivas. Como vemos, en el recuadro de la memoria RAM las direcciones vienen dadas por incrementos de 2 bytes (0, 2, 4, 6, ...) esto nos indica que el procesador tiene un tamaño de palabra de 2 bytes (16 bits). Por lo tanto cada instrucción tendrá un tamaño de 2 bytes. Escribiremos el código o programa en estas direcciones de memoria consecutivas tal como aparece en la figura X. Vemos también que las variables están almacenadas en la misma memoria RAM, y que tenemos un mismo BUS para datos y para instrucciones lo que nos confirma que estamos con un procesador Von Neumann.

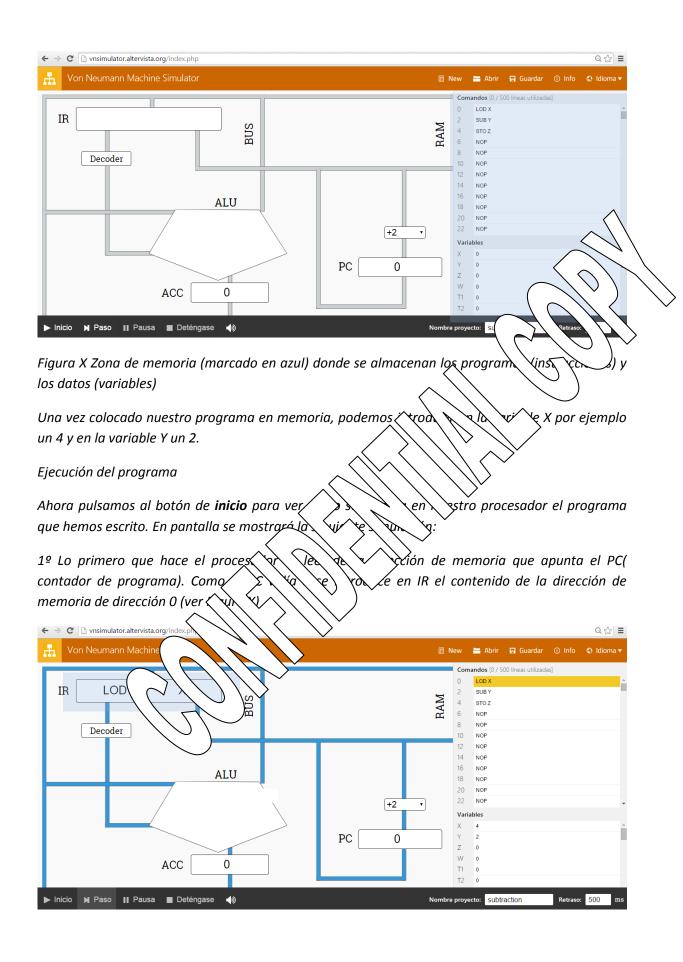


Figura X. Carga en el registro IR de la primera instrucción del programa

Una vez que esta la instrucción en el registro **IR**, el **DECODER** (unidad de control) deconsignificado de esa instrucción. En este caso como la instrucción es LOD X la unidad de realiza los pasos para meter el contenido de la dirección de memoria X en el acumula acumulador valdrá 4. Una vez que termina con esta instrucción, la unidad de control) deconsignificado de esa instrucción de memoria X en el acumula acumulador valdrá 4. Una vez que termina con esta instrucción, la unidad de control) deconsignificado de esa instrucción de memoria X en el acumula de control) deconsignificado de esa instrucción de memoria X en el acumula de realiza los pasos para meter el contenido de la dirección de memoria X en el acumula de control) deconsignificado de esa instrucción de memoria X en el acumula de control) deconsignificado de esa instrucción de memoria X en el acumula de control) deconsignificado de esa instrucción de memoria X en el acumula de control) de control de la dirección de memoria X en el acumula de control de la dirección de memoria X en el acumula de control de la dirección de memoria X en el acumula de control de la dirección de memoria X en el acumula de control de la dirección de memoria X en el acumula de control de la dirección de la

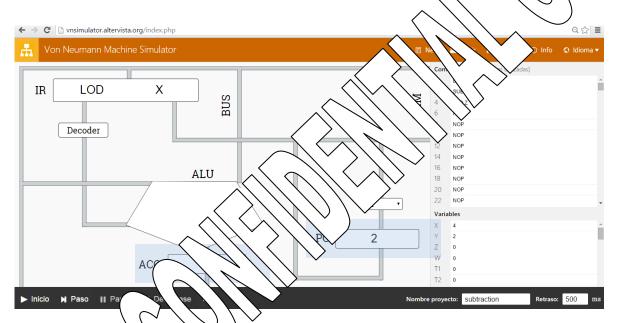


Figura X. Actualizaco de leco s ACC (acumulador) y PC (contador de programa)

2º El procesador mira e dor de programa (que ahora vale 2) y carga en el registro IR el contenido de la memoria a la que apunta el contador de programa.

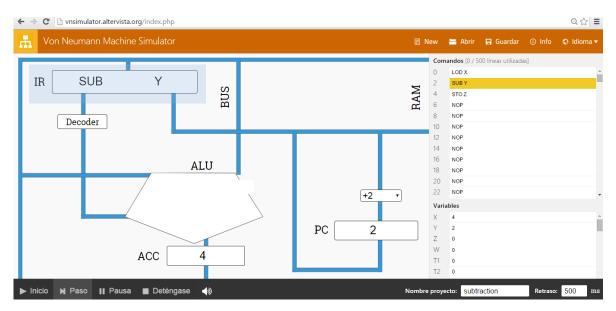


Figura X. Carga en el registro IR de la segunda instrucción del programa

En esta caso la unidad de control al decodificar la instrucción identifica que tiene que restar acumulador con lo que haya en la dirección de memoria de la variable Y. Por ello lo siguient hace es cargar en la ALU por un lado el contenido del acumulador, por otro lado el contenido del acumulador, por otro lado el contenido de nuevo en el acumulado por terminado aumenta el PC en dos unidades

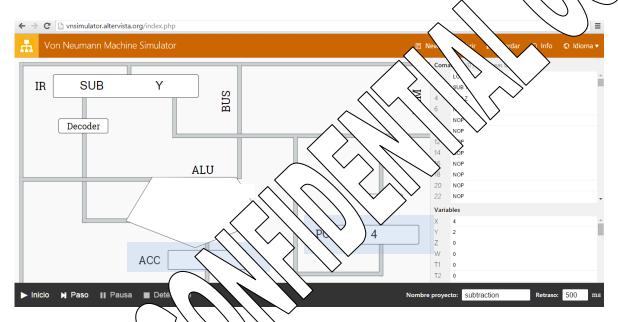


Figura X. Resta en la (Vacto va) del PC

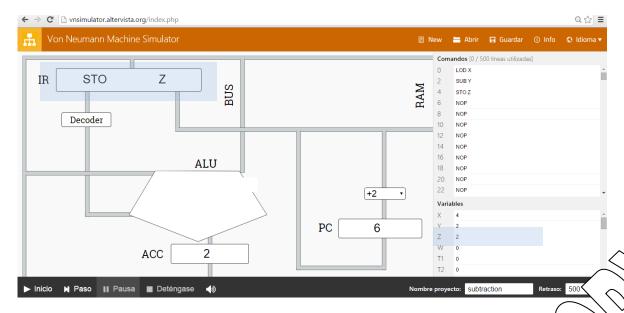


Figura X. Almenamiento del contenido del acumulador en la variable Z de memoria

Como vemos en la dirección de memoria apuntada por Z tendríamos almacer do el resulto de resta de 4 menos 2.

Este era un ejemplo muy sencillo que nos ha servido para descubrir en ación de los microprocesadores. En la web de VNSimulator podremos en articolores como multiplicaciones, divisiones, de la como multiplicaciones como multiplicaciones, divisiones, de la como multiplicaciones como mult

#### 4.3. Memorias

Hemos visto que las CPUs o microprocer la sintensión de la composition del composition de la composition de la composition del composition de la composition

# Principios físicos de funciona ent

- CAPACITIVO: Basad en con solves eléctricos. Si los condensadores están cargadas representan un 1 lógico i se scorron represente un 0 lógico.
- FUSIBLES: Un filamento de gado de semiconductor que se quema o se deja intacto para representar un 1 o un 0
- ORIENTACIÓN MAGNÉTICA: La orientación determinada de un dispositivo magnético representa un 1 o un 0 lógico

### Tipos de memoria

Podemos clasificar las memorias según su utilidad o según su tecnología. Ya hemos visto los tipos de memoria que tienen utilidad en un procesador, que podemos resumir en:

• Registros. Como vimos, son elementos de almacenamiento temporal en la CPU (memoria de corto plazo) utilizados para guardar por ejemplo instrucciones (Registro IR) almacenar resultados (Acumulador), etc. Estas memorias tienen un tamaño del ancho de un procesador (8, 16, etc)

Memoria de instrucción/datos. Son relativamente grandes. Utilizad

 Neumann. Solo guardan datos mientras el CPU funciona.

Memoria de programa. Relativamente Grande. Utilizadas en ara con el CPU apagada.

• Memoria de datos. Relativamente Grande. Utiliz en quitecturas rvard. Almacenan datos mientras el CPU funciona.

Si las clasificamos según su tecnología podem

∕ont∖

• Memorias ROM (Revolution de la marcia del marcia de la marcia del marcia de la marcia del marcia del marcia de la marcia del marcia de la marcia d

Las m s W b de Vasificarse a su vez en:

(Erasable-Programable Read Only Memory). Funcionan con el principio de bles. Se programa eléctricamente. Una vez programada puede borrarse mediante luz ultravioleta, por eso estas memorias tienen una especie de ventana donde aplicar la luz ultravioleta (ver imagen X)



«ST Microelectronics M27C256B (2006)». Publicado bajo la licencia CC BY-SA 2.5 vía Wikimedia Commons - http://commons.wikimedia.org/wiki/File:ST\_Microelectronics M27C256B\_(2006).jpg#/media/File:ST\_Microelectronics\_M27C256B\_(2006).jpg

- EEPROM (Electrically Erasable-Programable Read Only Memor) ambién on el principio de fusibles. Pueden borrarse con impulsos eléctro de la vivo ace falta luz ultravioleta), por ello son las más utilizadas hoy en día en crocon de so utilizados en robots.
- Flash. Son una evolución de las EEPROM que ermita la lectura excritura de múltiples posiciones de memoria en la misma operción de tecnología flash, permite velocidades de funcionamiento muy es conología EEPROM, que sólo permite actuar sobre una única en la emo esta de la tecnología muy error actual emo esta de la tecnología flash, permite esta de la tecnología esta de la tecnología muy error esta de la tecnología de la tecnología

Buse & memo

Como vima la figura X (comparativa). Los procesadores tienen un bus de direcciones para identificar las celdas de memoria sobre las que se quiere leer o escribir, y un bus (o buses, si es una arquitectura Havard) de datos e instrucciones por donde entran y salen datos e instrucciones de

cada una de las casillas o celdas de la memoria. La figura X mostraba en color azul el bus de direcciones y en color rojo el bus de datos e instrucciones en el simulador VNSimulator

#### Tamaño de memoria direccionable

A veces el concepto de ancho de palabra visto en los microprocesadores se aplica también al tamaño de memoria que se puede direccionar o acceder desde el procesador. Por ejemplo, en la mayoría de los microprocesadores actuales el bus de dirección es de 32 bits lo que permite especificar a la CPU 2^{32} = 4.294.967.296 direcciones de memoria distintas. Las direcciones de memoria se expresan a menudo en hexadecimal. Por ejemplo, para no tener que escribir 111111010100000000000010101100 podemos escribir 3F5000AC en hexadecimal

stos

0,51234

#### 4.4 Periféricos

Son los dispositivos que intercambian datos con el procesador.

En un microcontrolador podemos encontrar diferente tipos de periféricos. Lo cor periféricos correspondan a puertos de entrada/salida que pueden ser analógico

cualquier valor) o digitales (valen 0 o 1).



Los puertos además podemos clasifico șerie. Basicamente diremos que un (lid puerto es paralelo cuando sus entradà para leer directamente valores (señales de voltaje) de sensores digitales. que un puerto es serie cuando lo utilicemos las entradas y salidas Édiante un protocolo serie, con otros microcontroladores o dig estudiamos los periféricos más comunes según sean paralelos o serie.

Puertos parale)

àles Se suelen utilizar para controlar relés, leds, etc. Se na orriente máxima individual y una máxima común. Existe un tipo an salidas de Potencia que permiten activar elementos que requieran tensión elevada. Para ello se utilizan circuitos especiales como son: una cò

- Morrajes Darligton (basados en transistores)
- Control de relé

 Control de triacs (basados en transistores con la función de interrumpir o dejar pasar corriente alterna)

[ACTIVIDADES] En el libro X podemos encontrar las siguientes actividades relacionadas:

- Apartado X. Activación de un LED
- Apatado X. ....

### Salidas digitales con PWM

Los microcontroladores no suelen disponer de salidas analógicas porque sy difíciles de implementar. A cambio utilizan salidas digitales con PWM ancho de pulso). Básicamente un PWM consiste en sacar a través onda cuadrada, cuya amplitud puede ser variada (ver imágenes

En la práctica una salida en PWM puede servir para emular un or analo yo valor medio viene definido por el ancho de pulso respecto γeriodo (λ n X). También do el puen puede servir para enviar información codificada ∡h un canal de vie'n comunicaciones serie. Por ejemplo, en la figu/ çse que según sea de grande la anchura de pulso respecto a la se valor decimal: ningún m tud que la señal de reloj pulso en la señal equivale al dato 0, up ∕de Ià significa un 1, un pulso el doble que n 2, etc. de

sas

∤tal unà

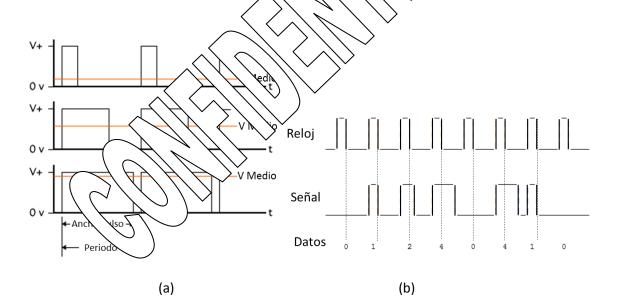


Figura X. a PWM utilizado para emular una salida analogica. b) PWM utilizado para trasmitir datos conviertiendo una entrada/salida en un puerto de comunicaciones serie

La simplicidad de las salidas PWM y sus aplicaciones hacen que muchos microcontroladores incorporen este tipo de salidas. Por ejemplo todos los microcontroladores Atmel que incorporan las placas Arduino tienen este tipo de salidas, que vienen indicadas en la numeración de los pines con el símbolo ~ (ver Imagen X)



Entradas en paralelo digitales. Se denominan pines de entrada digitales y se utilizan para lectura de pulsadores, teclados, interruptores o en general para leer cualquier cualquier dispositivo todo/nada. Pueden estas optoacopladas lo que permite el aislamiento eléctrico entre los circuitos de entrada y salida[ASVFP3].

En los robots las entradas en paralelo digitales son muy útiles y pueden servir para multitud de aplicaciones como encender leds, detectar colisiones utilizando pulsadores, seguir líneas con sensores de luz. etc.

[ACTIVIDADES] En el libro X podemos encontrar las siguientes activido es relacionadas:

- Apartado X. Activación de un LED mediante un pulsador.
- -Apartado X. Detección de obstáculos con pulsadores.
- Apartado X. Seguimiento de líneas con sensores infrarrojos digi

## Entradas de alta impedancia y resistencias pull-up o py 4-dò

Es común que las entradas en los microcontroló gpedancia" Esto significa que el circuito de lectura de la ent corriente, lo que tipo de entradas tienen el permite leer sensores cuya señal es muy dé abah problema que son muy sensibles al re ucido por la electricidad estática. Por ello, a este tipo de coplar un circuito muy simple şueो⊾ llamado resistencia pull-up o pயി-ർ problemas producidos por el ruido (dores), eléctrico. De hecho, muchos amo los Atmel de Arduino incorporan estas resistencias que purc mente.

Básicamente una sistema de la figura X.b lo que hace es tener siempre una en la figura X.b lo que hace es tener hasta que el sensor externo, como puede ser un interruptor de la pone a 0). Una resistencia pull-down (figura x.a) lo que hace es ne la figura X.b lo que hace es tener la pone a 0). Una resistencia pull-down (figura x.a) lo que hace es ne la figura X.b lo que hace es tener la figura X.b lo que hac

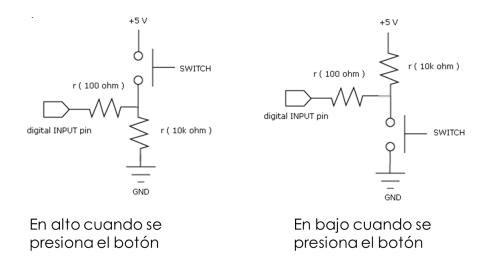
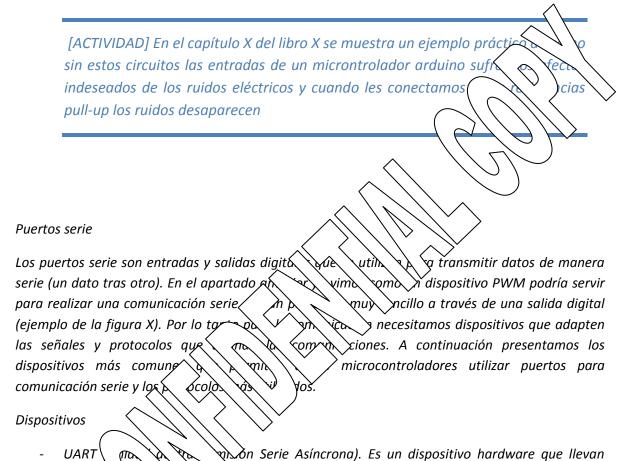


Figura X. a) Interruptor conectado a un entrada con resistencia pull-down. b) Interruptor conectado a una resistencia pull-up



Parà

liza un registro llamado de "desplazamiento" que va mentiendo

secuencialmente todos los datos que se quieren utilizar. Al ser "asíncrona" significa que no necesita una señal de reloj comun para sincronizar el emisor y el receptor. Para que el receptor reciba bien los datos estos se envían en tramas (ver Figura X). Estas tramas están compuestas por los siguientes campos.

- o Un bit de comienzo que indica que se ha comenzado a enviar una trama.
- Entre 5 y 8 bits de datos. Estos datos corresponden a la información que el emisor quiere enviar y pueden ser caracteres, lecturas de sensores, etc.
- Uno o dos bit de paridad. Sirve para que el receptor compruebe si los datos recibidos son correctos. El emisor pone un 1 en este bit si el número de unos en los datos es par y un 0 si es impar. El receptor cuenta los unos en los datos y comprueba si coincide con el bit de paridad. Si no es así se considera que la trama es errónea (ha ocurrido un error durante la transmisión)
- El bit de parada, que es opcional. Sirve para indicar al receptor que se han dejado de enviar.



Figura X. Estructura de una trama enviada por puerto serie

Se dice que la comunicación puede ser Full Duplex cuando se puede mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo tiempo y Half Duplex cuando solo se puede hacer una de las dos cada mismo ti

USART (Unidad de Transmisión Recepción Síncron de la anterior pero que permite comunicaciones de asíncronas. Los dispositivos que de la controladores incorporan USARTs hoy en día.

[ACTIVIDADES] En el co. (ulo ) viutilización de puer os sie viutilización

sé muestra un ejemplo práctico de

\_

. Protocolos

Blah blah blah

La comunicación entre el procesador y el periférico está regulada de acuerdo con dos métodos:

• POLLING: El procesador revisa ordenadamente todos los periféricos para atender a cada uno de ellos secuencialmente.

• INTERRUPCIONES: El periférico que está listo para ser atendido por el procesador solicita una "interrupción" de la ejecución del programa para que el procesador lo atica.

