



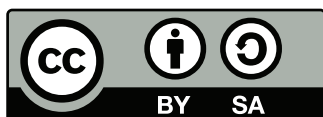
Universidad Complutense de Madrid

---

Laboratorio de Computación Científica  
Scientific Computing Laboratory

Juan Jiménez

16 de octubre de 2023



El contenido de estos apuntes está bajo licencia Creative Commons Attribution-Share Alike 4.0  
These notes are licensed under Creative Commons Attribution-Share Alike 4.0 license

<http://creativecommons.org/licenses/by-sa/4.0/>

©Juan Jiménez

# Índice general

<b>1. Introducción al software científico</b>	
<b>Introduction to scientific software</b>	<b>11</b>
1.1. Introducción a los computadores.	
Introduction to computers. . . . .	12
1.1.1. Niveles de descripción de un ordenador.	
Computer description levels. . . . .	13
1.1.2. El modelo de computador de Von Neumann	
The Von Neumann's computer model . . . . .	17
1.1.3. Representación binaria	
Binary coding . . . . .	19
1.2. Aplicaciones de Software Científico . . . . .	23



# Índice de figuras

1.1. Descripción por niveles de un computador . . . . .	14
1.1. Computer level description . . . . .	14
1.2. Modelo de Von Neumann . . . . .	17
1.2. Von Neumann's model . . . . .	17



# Índice de cuadros





# Preface

# Prefacio

Estos apuntes cubren de forma aproximada el contenido del *Laboratorio de computación científica* del primer curso del grado en física. La idea de esta asignatura es introducir al estudiante a las estructuras elementales de programación y al cálculo numérico, como herramientas imprescindibles para el trabajo de investigación.

Casi todos los métodos que se describen en estos apuntes fueron desarrollados hace siglos por los grandes: Newton, Gauss, Lagrange, etc. Métodos que no han perdido su utilidad y que, con el advenimiento de los computadores digitales, han ganado todavía más si cabe en atractivo e interés. Se cumple una vez más la famosa frase atribuida a Bernardo de Chartres:

“Somos como enanos a los hombres de gigantes. Podemos ver más, y más lejos que ellos, no por que nuestra vista sea más aguda, sino porque somos levantados sobre su gran altura.”

En cuanto a los contenidos, ejemplos, código, etc. Estos apuntes deben mucho a muchas personas. En primer lugar a Manuel Prieto y Segundo Esteban que elaboraron las presentaciones de la asignatura *Introducción al cálculo científico y programación* de la antigua licenciatura en físicas, de la que el laboratorio de computación científica es heredera.

En segundo lugar a mis compañeros de los departamentos de *Física de la Tierra*, *Astronomía y Astrofísica I* y *Arquitectura de computadores y Automática* que han impartido la

These lecture notes cover the contents of the *scientific computing lab*: a first course in scientific computing teaching during the first semester of the degree in physics. The aim is to introduce the student to computer programming and numerical calculus, which are invaluable tools in scientific research.

Almost every method described in these notes was developed, centuries ago, by the *big ones*: Newton, Gauss, Lagrange, etc. But they are methods that are still useful and, with the coming up of digital computers, they are more interesting than ever. We can indeed quote the famous sentence from The scholar Bernardo de Chartres:

“We are like dwarfs sitting on the shoulders of giants. We see more, and things that are more distant, than they did, not because our sight is superior or because we are taller than they, but because they raise us up, and by their great stature add to ours.”

The contents, examples, code, etc. of this notes, are the results of the effort of many people. In first place I would like to mention Manuel Prieto and Segundo Esteban, which prepared the slides for *Introducción al Cálculo Científico y Programación*, the predecessor of the Scientific Computing Laboratory in the old degree of Physics.

Second, I also want to thanks to my colleagues from *Física de la Tierra*, *Astronomía y Astrofísica I* and *Arquitectura de computadores y Automática* Who have taught the sub-

asignatura durante estos años:

Rosa González Barras, Belén Rodríguez Fonseca, Maurizio Matessini, Pablo Zurita, Vicente Carlos Ruíz Martínez, Encarna Serrano, Carlos García Sánchez, Jose Antonio Martín, Victoria López López, Alberto del Barrio, Blanca Ayarzagüena, Javier Gómez Selles, Nacho Gómez Pérez, Marta Ávalos, Iñaqüi Hidalgo, Daviz sánchez, Juan Rodriguez, María Ramirez, Álvaro de la Cámara (Espero no haberme olvidado de nadie).

Por último, los errores y erratas que encuentres en estas notas, esos sí que son de mi exclusiva responsabilidad. Puedes —si quieres— ayudarme a corregirlos en futuras ediciones escribiendo a: [juan.jimenez@fis.ucm.es](mailto:juan.jimenez@fis.ucm.es)

ject since the begining of :

Rosa González Barras, Belén Rodríguez Fonseca, Maurizio Matessini, Pablo Zurita, Vicente Carlos Ruíz Martínez, Encarna Serrano, Carlos García Sánchez, Jose Antonio Martín, Victoria López López, Alberto del Barrio, Blanca Ayarzagüena, Javier Gómez Selles, Nacho Gómez Pérez, Marta Ávalos, Iñaqüi Hidalgo, Daviz sánchez, Juan Rodriguez, María Ramirez, Álvaro de la Cámara (I hope don't forget anybody).

Lastly, Those error and bugs, you can find in this notes, are my own fault. You can help my to amend them, if you please, by sending me an e-mail whenever you find out one: [juan.jimenez@fis.ucm.es](mailto:juan.jimenez@fis.ucm.es)

Juan Jiménez.

## Capítulo/Chapter 1

# Introducción al software científico Introduction to scientific software

En la actualidad, el ordenador se ha convertido en una herramienta imprescindible para el trabajo de cualquier investigador científico. Su uso ha permitido realizar tareas que sin su ayuda resultarían sencillamente imposibles de acometer. Entre otras, distinguiremos las tres siguientes:

- Adquisición de datos de dispositivos experimentales.
- Análisis y tratamiento de datos experimentales.
- Cálculo Científico.

La primera de éstas tareas queda fuera de los contenidos de esta asignatura. Su objetivo es emplear el ordenador para recoger datos automáticamente de los sensores empleados en un dispositivo experimental. El procedimiento habitual es emplear dispositivos electrónicos que traducen las lecturas de un sensor (un termómetro, un manómetro, un caudalímetro, una cámara etc.) a un voltaje. El voltaje es digitalizado, es decir, convertido a una secuencia de ceros y unos, y almacenado en un ordenador para su posterior análisis o/y directamente monitorizado, es decir, mostrado en la pantalla del ordenador. En muchos casos el ordenador es a su vez capaz de interactuar con el dispositivo experimental: iniciar o detener un experimento, regular las condiciones en

Computers have become an essential tool in the daily work of every Scientific researcher. They are used for doing tasks which could not be possible to carry out without their help. We can point out the following tasks, among others:

- Data acquisition from experimental devices.
- Experimental data analysis and processing.
- Scientific computing.

The first of these tasks is beyond the scope of this course. It aims to use the computer to get data automatically from the sensors attached to an experimental device. Usually, data supplied by a sensor (a thermometer, a manometer, a flow meter, an optical Camera, etc.) are converted to voltages by some electronic device. Then, the voltages are digitalised —i.e., converted to a sequence of zeros and ones— and stored in a computer for analysis later on. Also, they can also be shown (monitored) on a computer screen. In many cases, the computer is also able to interact with the experimental device: start or stop an experiment, control the experimental conditions, trigger an alarm in case of error, etc.

In this way, the scientific researcher is released from getting the experimental data by

que se realiza, disparar alarmas si se producen errores, etc.

De este modo, el investigador científico, queda dispensado de la tarea de adquirir por sí mismo los datos experimentales. Tarea que en algunos casos resultaría imposible, por ejemplo si necesita medir muchas variables a la vez o si debe medirlas a gran ritmo; y en la que, en general, es relativamente fácil cometer errores.

El análisis y tratamiento de datos experimentales, constituye una tarea fundamental dentro del trabajo de investigación científica. Los ordenadores permiten realizar dichas tareas, de una forma eficiente y segura con cantidades de datos que resultarían imposibles de manejar hace 50 años. Como veremos más adelante, una simple hoja de cálculo puede ahorrarnos una cuantas horas de cálculos tediosos. El análisis estadístico de un conjunto de datos experimentales, el cálculo –la estimación– de los errores experimentales cometidos, la posterior regresión de los datos obtenidos a una función matemática que permita establecer una ley o al menos una relación entre los datos obtenidos, formar parte del trabajo cotidiano del investigador, virtualmente en todos los campos de la ciencia.

Por último el cálculo. Cabría decir que constituye el núcleo del trabajo de investigación. El científico trata de explicar la realidad que le rodea, mediante el empleo de una descripción matemática. Dicha descripción suele tomar la forma de un modelo matemático más o menos complejo. La validez de un modelo está ligada a que sea capaz de reproducir los resultados experimentales obtenidos del fenómeno que pretende explicar. Si el modelo es bueno será capaz de obtener mediante cálculo unos resultados similares a los obtenidos mediante el experimento. De este modo, el modelo queda validado y es posible emplearlo para predecir cómo se comportará el sistema objeto de estudio en otras condiciones.

himself. A Task that sometimes could be impossible to do. For instance, when he needs to measure many variables simultaneously or when the measurements must be taken at a great pace. Besides, it is easy to make mistakes when the measurements are manually taken.

Experimental data analysis and processing are fundamental tasks in scientific work. The computers carry out such tasks efficiently and safely, working with data amounts that were impossible to deal with fifty years ago. As we shall see later, a simple data sheet can save us many hours of tedious calculations. Statistical analysis of experimental data, Estimation of experimental errors, regression of data to a mathematical function allows us to establish a law or at least find a relationship among the data. All these are part of researchers' daily work, virtually in any field of science.

Lastly, computing . It can be said that scientific computing is the kernel of scientific work. The researcher tries to explain the real world by means of a mathematical description. Such a description usually, takes the form a mathematical model, which can be more or less complex. A model is valid as far as it can reproduce the same results as the original experiment, that the model tries to explain. If the model is good enough, It will be able to obtain by computing similar results to those obtained from the experiment. Then, the model become tested and can be use for forecasting the behaviour of the system under study, in many different conditions.

## 1.1. Introducción a los computadores. Introduction to computers.

Más o menos todos estamos familiarizados con lo que es un computador, los encontra-

Everybody is somehow familiar with computers. We find them daily and we depend

mos a diario continuamente y, de hecho, hay muchos aspectos de nuestra vida actual que serían inimaginables sin los computadores. En términos muy generales, podemos definir un computador como una máquina que es capaz de recibir instrucciones y realizar operaciones (cálculos) a partir de las instrucciones recibidas. Precisamente es la capacidad de recibir instrucciones lo que hace del ordenador una herramienta versátil; según las instrucciones recibidas y de acuerdo también a sus posibilidades como máquina, el ordenador puede realizar tareas muy distintas, entre las que cabe destacar como más generales, las siguientes:

- Procesamiento de datos
- Almacenamiento de datos
- Transferencias de datos entre el computador y el exterior
- Control de las anteriores operaciones

El computador se diseña para realizar funciones generales que se especifican cuando se programa. La programación es la que concreta las tareas que efectivamente realiza un ordenador concreto.

on then in such a way, that our current lives would be unimaginable without them. IN general, a computer can be defined as a machine able to get instructions and data and to use the instruction for performing calculations with the data. It is the capacity of getting instruction what makes the computer a versatile tool; according to the instruction received and according also with the specific machine capacity, the computer can carry out very different tasks. Among them, we can highlight the following:

- data processing
- data storing
- data transfer between the computer and the outside.
- Control of these operations just listed.

The computer is designed to perform general functions which are specified when the computer is programmed. Programming is the way to define the tasks the computer are actually going to carry out.

### 1.1.1. Niveles de descripción de un ordenador. Computer description levels.

La figura 1.1 muestra un modelo general de un computador descrito por niveles. Cada nivel, supone y se apoya en el nivel anterior.

1. **Nivel Físico.** Constituye la base del *hardware* del computador. Está constituido por los componentes electrónicos básicos, diodos, transistores, resistencias, etc. En un computador moderno, no es posible separar o tan siquiera observar dichos componentes: Se han fabricado directamente sobre un cristal semiconductor, y forman parte de un dispositivo electrónico conocido con el nombre de circuito integrado.
2. **Circuito Digital.** Los componentes del nivel físico se agrupan formando circuitos digitales, (En nuestro caso circuitos

Figure 1.1 shows a general computer layout described by levels. Each level, lays and assume the previous level.

1. **Physical Level.** Its the ground of the computer hardware. It is made up by basic electronic components, diodes, transistors, resistances, etc. In a modern computer, it is not possible to split or event to watch such components: they are built directly in a semiconductor Crystal and they are part of an electronic device Known as *integrated circuit*.
2. **Digital Circuit.** Physical level components are grouped together, forming digital circuits. (In our case, Integrated digital circuits). They work with only two level of voltage ( $V_1, V_0$ ). This allows us



Figura 1.1: Descripción por niveles de un computador

digitales integrados). Los circuitos digitales trabajan solo con dos niveles de tensión ( $V_1, V_0$ ) lo que permite emplearlos para establecer relaciones lógicas:  $V_1$ =verdadero,  $V_2$ =falso. Estas relaciones lógicas establecidas empleando los valores de la tensión de los circuitos digitales constituyen el soporte de todos los cálculos que el computador puede realizar.

3. **Organización Hardware del sistema.** Los circuitos digitales integrados se agrupan y organizan para formar el *Hardware* del ordenador. Los módulos básicos que constituyen el *Hardware* son la unidad central de procesos (CPU), La unidad de memoria y las unidades de entrada y salida de datos. Dichos componentes están conectados entre sí mediante un bus, que transfiere datos de una unidad a otra.
4. **Arquitectura del computador.** La arquitectura define cómo trabaja el computador. Por tanto, está estrechamente relacionada con la organización hardware del sistema, pero opera a un nivel de abstracción superior. Establece cómo se accede a los registros de memoria, arbi-

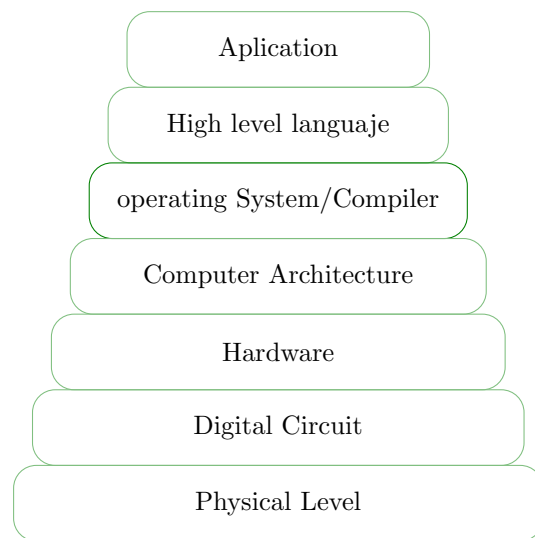


Figure 1.1: Computer level description

to use them for defining logical relationships:  $V_1$ =true,  $V_2$ =false. This logical relationships obtained using two voltage levels of digital circuits, are in turn the basis for every computing the computer can carry out.

3. **Computer Hardware organisation.** Digital circuits are grouped and organized to build up the computer Hardware. Basic hardware modules are: The central processing unit(CPU), the memory unit and the input and output units. These components are connected among them by a bus, which transfers data from one unit to another.
4. **Computer Architecture.** The architecture defines how the computer works. Thus, it is highly related with the hardware organisation of the system, bit architecture works at a higher abstraction level. It defines how to get access to memory register, arbitrate the use of the buses with link the different components and regulates the CPU work.

The basic language the computer works with, is establish according to its architecture. This basic language is called Ma-

tra el uso de los buses que comunican unos componentes con otros, y regula el trabajo de la CPU.

Sobre la arquitectura se establece el lenguaje básico en el que trabaja el ordenador, conocido como lenguaje máquina. Es un lenguaje que emplea todavía niveles lógicos binarios (ceros o unos) y por tanto no demasiado apto para ser interpretado por los seres humanos. Este lenguaje permite al ordenador realizar operaciones básicas como copiar el contenido de un registro de memoria en otro, sumar el contenido de dos registros de memoria, etc.

El lenguaje máquina es adecuado para los computadores, pero no para los humanos, por eso, los fabricantes suministran junto con el computador un repertorio básico de instrucciones que su máquina puede entender y realizar en un lenguaje algo más asequible. Se trata del lenguaje ensamblador. Los comandos de éste lenguaje son fácilmente traducibles en una o varias instrucciones de lenguaje máquina. Aún así se trata de un lenguaje en el que programar directamente resulta una tarea tediosa y proclive a cometer errores.

5. **Compiladores y Sistemas Operativos** Los Compiladores constituyen un tipo de programas especiales que permiten convertir un conjunto de instrucciones, escritas en un lenguaje de alto nivel en lenguaje máquina. El programador escribe sus instrucciones en un fichero de texto normal, perfectamente legible para el ser humano, y el compilador convierte las instrucciones contenidas en dicho fichero en secuencias binarias comprensibles por la máquina.

Los computadores primitivos solo eran capaces de ejecutar un programa a la vez. A medida que se fueron fabricando ordenadores mas sofisticados, surgió la idea de crear programas que se encargaran de las tareas básicas: gestionar el flujo de información, manejar periféricos,

chine language. It still uses binary logical levels (zeros and ones) and so, it is not suitable for being understood by human beings. The computer uses machine language to perform basic operations such as copying the content from one memory register to another, add the contents of two memory register , etc.

Machine language is suitable for computers but not for human beings. Thus, computer manufactures supply with the computer a basic repertory of instructions, their machine can understand and carry out, written on a more accessible language. It is known as assembler language. The commands of this language are easy to translate to one or several machine language instructions. Anyway, writing code right in assembler language is a tedious task, prone to make mistakes.

5. **Compilers y operating Systems** compilers are a especial kind of programs that allows us to translate a set of instructions written in a high level language into machine language. The programmer writes instructions in plain text file, readable for a human being. Then, the compiler translate the contents of the file into binary sentences that the machine can interpret.

Early computers were only able to run a program at a time. As new and more sophisticated computer were built, it arises the idea of making programs which were able of taking over the basic tasks: Managing the information flow, deal with peripheral devices, etc. These programs are called operating systems. Modern computer loads at booting time an operating system, which controls the running of the remaining programs. Some examples of operating systems are DOS (Disk operating System), UNIX and the UNIX version for personal computers LINUX.

6. **High level languages** High level languages are intended to make easier the programmer work, ignoring the hardware.

etc. Estos programas reciben el nombre de sistemas operativos. Los computadores modernos cargan al arrancar un sistema operativo que controla la ejecución del resto de las aplicaciones. Ejemplos de sistemas operativos son DOS (Disk Operating System), Unix y su versión para ordenadores personales Linux.

6. **Lenguajes de alto nivel.** Los lenguajes de alto nivel están pensados para facilitar la tarea del programador, desentendiéndose de los detalles de implementación del hardware del ordenador. Están compuestos por un conjunto de comandos y unas reglas sintácticas, que permiten describir las instrucciones para el computador en forma de texto.

De una manera muy general, se pueden dividir los lenguajes de alto nivel en lenguajes compilados y lenguajes interpretados. Los lenguajes compilados emplean un compilador para convertir los comandos del lenguaje de alto nivel en lenguaje máquina. Ejemplos de lenguajes compilados son C, C++ y Fortran. Los lenguajes interpretados a diferencia de los anteriores no se traducen a lenguaje máquina antes de ejecutarse. Si no que utilizan otro programa –el intérprete– que va leyendo los comandos del lenguaje y convirtiéndolos en instrucciones máquina a la vez que el programa se va ejecutando. Ejemplos de programas interpretados son Basic, Python y Java.

7. **Aplicaciones.** Se suele entender por aplicaciones programas orientados a tareas específicas, disponibles para un usuario final. Habitualmente se trata de programas escritos en un lenguaje de alto nivel y presentados en un formato fácilmente comprensible para quien los usa.

Existen multitud de aplicaciones, entre las más conocidas cabe incluir los navegadores para Internet, como Explorer, Mocilla o Google Crome, los editores de texto, como Word, las hojas de cálculo como Excel o los clientes de correo como Outlook. En realidad, la lista de apli-

re implementation details. They are made up from a set of commands and a set of syntactic rules, which allows the programmer to describe computer instruction in plain text.

In general, High level languages can be divided in compiled languages and interpreted languages. Compiled languages employs a compiler to traduce the command from the high level language to machine language. Some examples are: C, C++ and FORTRAM. On the contrary, interpreted languages are not translate to machine language. They use a second program, known as the interpreter. While a program written in the interpreted language is running, the interpreter reads the program commands one by one and translates them to machine language. Examples of interpreted languages are BASIC, Python or Java.

7. **Programmes.** A Programme is a piece o code intended to perform a specific tasks. They are available to the final users of the computer. Usually, programs are written using a high level language and are user friendly, i.e they have an interface easy to use.

There are many different kinds of programs. According with their purpose. Among them we can find Internet wed browsers like Google Crome, Mocilla or Explorer. Text editors like Word, Emacs or Latex. e-mail clients (Mail User Agents) like Outlook or Mocilla Thunderbird. In fact, the list of available programs would be endless.



caciones disponibles en el mercado sería interminable.

1.1.2. El modelo de computador de Von Neumann  
The Von Neumann’s computer model

Los computadores modernos siguen, en líneas generales, el modelo propuesto por Von Neumann. La figura 1.2 muestra un esquema de dicho modelo.

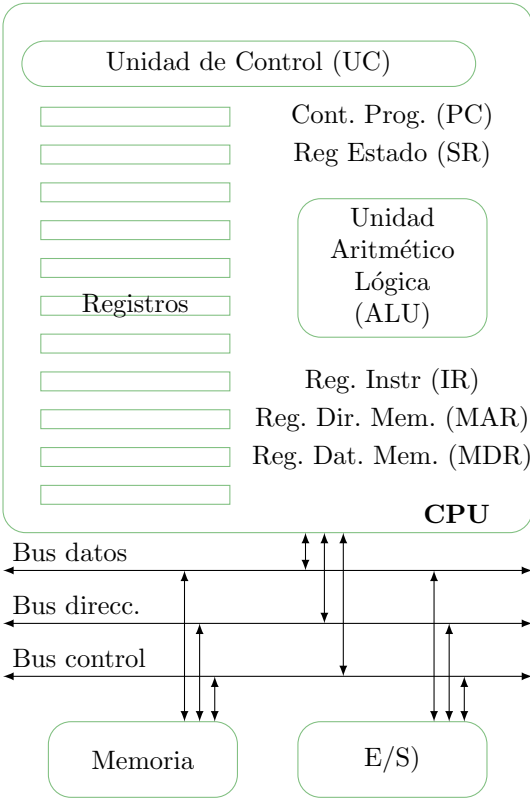


Figura 1.2: Modelo de Von Neumann

En el modelo de Von Newman se pueden distinguir tres módulos básicos y una serie de elementos de interconexión. Los módulos básicos son:

- **La Unidad Central de Procesos. CPU** (*Central process unit*), esta unidad constituye el núcleo en el que el ordenador realiza las operaciones.  
Dentro de la CPU pueden a su vez dis-

Modern computers generally follow the model proposed by Von Neumann. Figure 1.2 shows a schematic view of Von Neumann’s model.

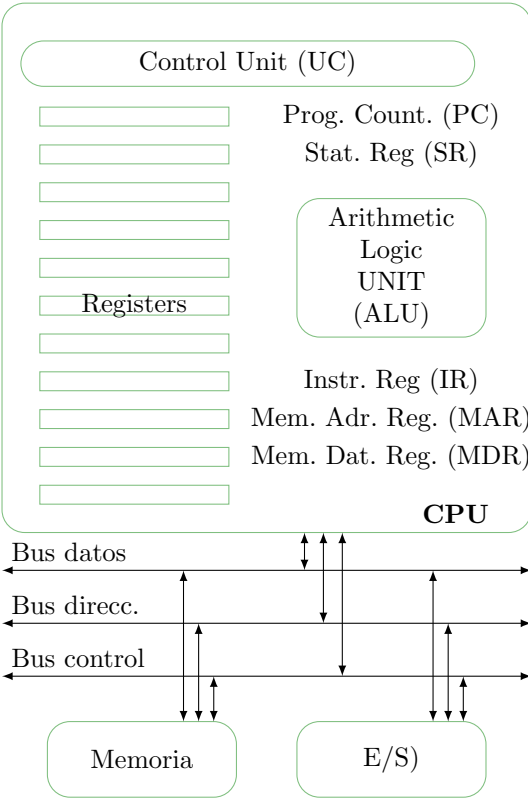


Figura 1.2: Von Neumann’s model

Von Neuman’s model has been divided into three basic models joined by several inter-connection elements. The basic modules are:

- **The Central Processing Unity. CPU**  
This Unity is the kernel where the computer carry out the operations.  
Inside the CPU, it is possible to difference the following parts:
  - The processing unit or data router: It is made up by the Arithme-

tinguirse las siguientes partes:

- La unidad de proceso ó ruta de datos: Está formada por La Unidad Aritmético Lógica (ALU), capaz de realizar las operaciones aritméticas y lógicas que indican las instrucciones del programa. En general las ALUs se construyen para realizar aritmética entre enteros, y realizar las operaciones lógicas básicas del algebra de Boole (AND, OR, etc). Habitualmente, las operaciones para números no enteros, representados en *punto flotante* se suelen realizar empleando un procesador específico que se conoce con el nombre de Coprocesador matemático. La velocidad de procesamiento suele medirse en millones de operaciones por segundo (MIPS) o millones de operaciones en punto flotante por segundo (MFLOPS).
  - El banco de registros: Conjunto de registros en los que se almacenan los datos con los que trabaja la ALU y los resultados obtenidos.
  - La unidad de control (UC) o ruta de control: se encarga de buscar las instrucciones en la memoria principal y guardarlas en el registro de instrucciones, las decodifica, las ejecuta empleando la ALU, guarda los resultados en el registro de datos, y guarda las condiciones derivadas de la operación realizada en el registro de estado. El registro de datos de memoria, contiene los datos que se están leyendo de la memoria principal o van a escribirse en la misma. El registro de direcciones de memoria, guarda la dirección de la memoria principal a las que esta accediendo la ALU, para leer o escribir. El contador del programa, también conocido como puntero de instrucciones, es un registro que guarda la posición en la que se encuentra la CPU dentro de
- tic Logic Unit (ALU), . The ALU is able to carry out the arithmetical and logic operations described in the program instructions. They are built to perform arithmetic between integer numbers and the basic Boole's algebra logical operations (AND, OR, etc). Non integer numbers are usually represented using a special format called *floating point representation*. Operations between floating point numbers are performed using a specific processor known as coprocessor. The processing speed is measured in millions of instruction per second (MIPS) or millions of floating point operation per second (MFLOPS).
- The register bank: A set of register for storing both, the data ALU is working with, and the results of ALU operations.
  - The control unit (UC) or control route: It fetches the instructions from the main memory and stores them in the instruction register. It also decode the instructions, executed them using the ALU and store the results in the data register. Once the operation is finished the UC stores the conditions derived from the operation in the state register. The memory data register holds the data read from the main memory or those which are ready for being written there. Memory Address register holds the main memory address the ALU is accessing to for writing or reading. The programme counter, also known as the instruction pointer, is a special register. it stores the current position at which is located the CPU inside a program instructions sequence.
- **Memory Unit** It is the main or primary memory of the computer. It is divided in memory blocks. Each memory block is identified by its own address.

la secuencia de instrucciones de un programa.

- **La unidad de memoria.** Se trata de la memoria principal o primaria del computador. Está dividida en bloques de memoria que se identifican mediante una dirección. La CPU tiene acceso directo a dichos bloques de memoria.

La unidad elemental de información digital es el bit (0,1). La capacidad de almacenamiento de datos se mide en Bytes y en sus múltiplos, calculados siempre como potencias de 2:

$$1 \text{ Byte} = 8 \text{ bits}$$

$$1 \text{ KB} = 2^{10} \text{ bits} = 1024 \text{ B}$$

$$1 \text{ MB} = 2^{20} \text{ bits} = 1024 \text{ KB}$$

$$1 \text{ GB} = 2^{30} \text{ bits}$$

$$1 \text{ TB} = 2^{40} \text{ bits}$$

- **Unidad de Entrada/Salida.** Transfiere información entre el computador y los dispositivos periféricos.

Los elementos de interconexión se conocen con el nombre de *Buses*. Se pueden distinguir tres: En bus de datos, por el que se transfieren datos entre la CPU y la memoria ó la unidad de entrada/salida. El bus de direcciones, par especificar una dirección de memoria o del registro de E/S. Y el bus de Control, por el que se envían señales de control, tales como la señal de reloj, la señal de control de lectura/escrituras entre otras.

### 1.1.3. Representación binaria Binary coding

Veamos con algo más de detalle, cómo representa la información un computador. Como se explicó anteriormente, La electrónica que constituye la parte física del ordenador, trabaja con dos niveles de voltaje. Esto permite definir dos estados, –alto, bajo– que pueden representarse dos símbolos 0 y 1. Habitualmente, empleamos 10 símbolos:

The CPU has direct access to memory blocks.

The elemental unit of digital information is the *bit* (0,1). Data storing capacity is gauged in Bytes and multiples of Byte, represented as powers of two:

$$1 \text{ Byte} = 8 \text{ bits}$$

$$1 \text{ KB} = 2^{10} \text{ bits} = 1024 \text{ B}$$

$$1 \text{ MB} = 2^{20} \text{ bits} = 1024 \text{ KB}$$

$$1 \text{ GB} = 2^{30} \text{ bits}$$

$$1 \text{ TB} = 2^{40} \text{ bits}$$

- **Input/Output Unit.** This unit transfer information between the computer and the peripheral devices.

The interconnection elements are called *Buses*. We can define three: the data bus transfers data between the CPU and the main memory or the input/output unity. The address bus, use for transmit a memory address or an input/output unit. The control bus for sending control signal, such as the clock signal and the reading/writing control signal among others.

Let see in more details how a computer represents the information. As it was describe before, the electronic stuff represent the physical part of the computer. It works with two voltage levels which can be associated with two states —high and low— and, in turn, this levels can define two symbols 0 and 1. Usually, we employ 10 symbols (digits):

0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, es decir, empleamos una representación decimal. Cuando queremos representar números mayores que nueve, dado que hemos agotado el número de dígitos disponibles, lo que hacemos es combinarlos, agrupando cantidades de diez en diez. Así por ejemplo, el número 16, representa seis unidades más un grupo de diez unidades y el número 462 representa dos unidades más seis grupos de diez unidades más cuatro grupos de 10 grupos de 10 unidades. Matemáticamente, esto es equivalente a emplear sumas de dígitos por potencias de diez:

$$13024 = 1 \times 10^4 + 3 \times 10^3 + 0 \times 10^2 + 2 \times 10^1 + 4 \times 10^0$$

Si recorremos los dígitos que componen el número de izquierda derecha, cada uno de ellos representa una potencia de diez superior, porque cada uno representa la cantidad de grupos de 10 grupos, de grupos ... de diez grupos de unidades. Esto hace que potencialmente podamos representar cantidades tan grandes como queramos, empleando tan solo diez símbolos. Esta representación, a la que estamos habituados recibe el nombre de representación en base 10. Pero no es la única posible.

Volvamos a la representación empleada por el computador. En este caso solo tenemos dos símbolos distintos el 0 y el 1. Si queremos emplear una representación análoga a la representación en base diez, deberemos agrupar ahora las cantidad en grupos de dos. Así los únicos números que admiten ser representados con un solo dígito son el uno y el cero. Para representar el número dos, necesitamos agrupar: tendremos 0 unidades y 1 grupo de dos, con lo que la representación del número dos en base dos será 10. Para representar el número tres, tendremos una unidad más un grupo de dos, por lo que la representación será 11, y así sucesivamente. Matemáticamente esto es equivalente emplear sumas de dígitos por potencias de 2:

0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, i.e. we use a *decimal* representation. Whenever we want to represent a number greater than nine, we combine several symbols, gathering quantities in groups of ten, because we have exhausted the ten available digits. So, for instance, the number 16 represents six units plus a group of ten units and the number 462 represents two units plus six groups of ten units, plus four groups of ten groups of 10 units. In mathematics, this is equal to use sums of products of digits by powers of ten:

If we look at the digits which compose the number from left to right, each one represents an upper power of ten, i.e each one represent the amount of groups of ten groups of groups ... of ten groups of unities. This means that we can represent amounts as larger as we wish, using only ten symbols. We are used to this numerical representation, which is known as decimal representation or representation in base 10. But it is not the only one.

Coming back to the numerical representation used by the computer, in this case we have only two digits 0 and 1. If we want to to define a representation that resembles the base 10 representation, we have now to gather the quantities in groups of two. So the number two is represented in base 2 as 10. To represent the number three we have a group of two plus one unit 11 and so on. In mathematics, this is equal to use sums of products of digits by powers of two;

$$10110 = 1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0$$

Esta representación recibe el nombre de representación binaria o en base 2. La expansión de un número representado en binario en potencias de 2, nos da un método directo de obtener su representación decimal. Así, para el ejemplo anterior, si calculamos las potencias de dos y sumamos los resultados obtenemos:

$$1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0 = 16 + 0 + 4 + 2 + 0 = 22$$

que es la representación en base 10 del número binario 10110.

Para números no enteros, la representación tanto en decimal como en binario, se extiende de modo natural empleando potencias negativas de 10 y de 2 respectivamente. Así,

$$835,41 = 8 \times 10^2 + 3 \times 10^1 + 5 \times 10^0 + 4 \times 10^{-1} + 1 \times 10^{-2}$$

y para un número en binario,

$$101,01 = 1 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 + 0 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2}$$

De nuevo, basta calcular el término de la derecha de la expresión anterior para obtener la representación decimal del número 101,01.

¿Cómo transformar la representación de un número de decimal a binario? De nuevo nos da la clave la representación en sumas de productos de dígitos por potencias de dos. Empecemos por el caso de un número entero. Supongamos un número  $D$ , representado en decimal. Queremos expandirlo en una suma de potencias de dos. Si dividimos el número por 2, podríamos representarlo cómo:

$$D = 2 \cdot C_1 + R_1$$

donde  $C_1$  representa el cociente de la división y  $R_1$  el resto. Como estamos dividiendo por dos, el resto solo puede valer cero o uno. Supongamos ahora que volvemos a dividir el cociente obtenido por dos,

$$C_1 = 2 \cdot C_2 + R_2$$

Si sustituimos el valor obtenido para  $C_1$  en la ecuación inicial obtenemos,

$$D = 2 \cdot (2 \cdot C_2 + R_2) + R_1 = 2^2 \cdot C_2 + R_2 \cdot 2^1 + R_1 \cdot 2^0$$

Si volvemos a dividir el nuevo cociente obtenido  $C_2$  por dos, y volvemos a sustituir,

$$C_2 = 2 \cdot C_3 + R_3$$

$$D = 2^2 \cdot (2 \cdot C_3 + R_3) + R_2 \cdot 2^1 + R_1 \cdot 2^0 = 2^3 \cdot C_3 + R_3 \cdot 2^2 + R_2 \cdot 2^1 + R_1 \cdot 2^0$$

Supongamos que tras repetir este proceso  $n$  veces, obtenemos un cociente  $C_n = 1$ . Lógicamente no tiene sentido seguir dividiendo ya que a partir de este punto, cualquier división posterior que hagamos nos dará cociente 0 y resto igual a  $C_n$ . Por tanto,

$$D = 1 \cdot 2^n + R_n \cdot 2^{n-1} \cdots + R_3 \cdot 2^2 + R_2 \cdot 2^1 + R_1 \cdot 2^0$$

La expresión obtenida, coincide precisamente con la expansión en potencias de dos del número binario  $1R_n \cdots R_3R_2R_1$ .

Como ejemplo, podemos obtener la representación en binario del número 234, empleando el método descrito: vamos dividiendo el número y los cocientes sucesivos entre dos, hasta obtener un cociente igual a uno y a continuación, construimos la representación binaria del número colocando por orden, de derecha a izquierda, los restos obtenidos de las sucesivas divisiones y añadiendo un uno más a la izquierda de la cifra construida con los restos:

Dividendo	Cociente $\div 2$	Resto
234	117	0
117	58	1
58	29	0
29	14	1
14	7	0
7	3	1
3	1	1

Por tanto, la representación en binario de 234 es 11101010.

Supongamos ahora un número no entero, representado en decimal, de la forma  $0, d$ . Si lo multiplicamos por dos:

$$E_1, d_1 = 0, d \cdot 2 \quad (1.1)$$

Donde  $E_1$  representa la parte entera y  $d_1$  la parte decimal del número calculado. Podemos entonces representar  $0, d$  como,

$$0, d = (E_1, d_1) \cdot 2^{-1} = E_1 \cdot 2^{-1} + 0, d_1 \cdot 2^{-1} \quad (1.2)$$

Si volvemos a multiplicar  $0, d_1$  por dos,

$$E_2, d_2 = 0, d_1 \cdot 2 \quad (1.3)$$

$$0, d_1 = E_2 \cdot 2^{-1} + 0, d_2 \cdot 2^{-1} \quad (1.4)$$

y sustituyendo en 1.2

$$0, d = E_1 \cdot 2^{-1} + E_2 \cdot 2^{-2} + 0, d_2 \cdot 2^{-2} \quad (1.5)$$

¿Hasta cuando repetir el proceso? En principio hasta que obtengamos un valor cero para la parte decimal,  $0, d_n = 0$ . Pero esta condición puede no cumplirse nunca. Puede darse el caso –de hecho es lo más probable– de que un número que tiene una representación exacta en decimal, no la tenga en binario. El criterio para detener el proceso será entonces obtener un determinado número de decimales o bien seguir el proceso hasta que la parte decimal obtenida vuelva a repetirse. Puesto que los ordenadores tienen un tamaño de registro limitado, también está limitado el número de dígitos con el que pueden representar un número decimal. Por eso, lo habitual será truncar el número asumiendo el error que se comete al proceder así. De este modo, obtenemos la expansión del número original en potencias de dos,

$$0, d \cdot 2 = E_1 \cdot 2^{-1} + E_2 \cdot 2^{-2} + \dots + E_n \cdot 2^{-3} + \dots \quad (1.6)$$

Donde los valores  $E_1 \dots E_n$  son precisamente los dígitos correspondientes a la representación del número en binario:  $0.E_1E_2 \dots E_n$ . (Es trivial comprobar que solo pueden valer 0 ó 1).

Veamos un ejemplo de cada caso, obteniendo la representación binaria del número 0,625, que tiene representación exacta, y la del número 0,626, que no la tiene. En este segundo caso, calcularemos una representación aproximada, tomando 8 decimales.

Para construir la representación binaria del primero de los números, nos basta tomar las partes enteras obtenidas, por orden, de derecha a izquierda y añadir un 0 y la coma decimal a la izquierda. Por tanto la representación binaria de 0,625 es 0,101. Si expandimos su valor en potencias de dos, volvemos a recuperar el número original en su representación decimal.

P decimal	$\times 2$	P entera	P decimal	$\times 2$	P entera
0,625	1,25	1	0,623	1,246	1
0,25	0,5	0	0,246	0,492	0
0,5	1,0	1	0,492	0,984	0
			0,984	1,968	1
			0,968	1,936	1
			0,936	1,872	1
			0,872	1,744	1
			0,744	1,488	1

En el segundo caso, la representación binaria, tomando nueve decimales de 0,623 es 0,10011111. Podemos calcular el error que cometemos al despreciar el resto de los decimales, volviendo a convertir el resultado obtenido a su representación en base diez,

$$0 \cdot 2^0 + 1 \cdot 2^{-1} + 0 \cdot 2^{-2} + 0 \cdot 2^{-3} + 1 \cdot 2^{-4} + 1 \cdot 2^{-5} + 1 \cdot 2^{-6} + 1 \cdot 2^{-7} + 1 \cdot 2^{-8} = 0,62109375$$

El error cometido es, en este caso:  $\text{Error} = 0,623 - 0,62109375 = 0,00190625$ .

## 1.2. Aplicaciones de Software Científico

Dentro del mundo de las aplicaciones, merecen una mención aparte las dedicadas al cálculo científico, por su conexión con la asignatura.

Es posible emplear lenguajes de alto nivel para construir rutinas y programas que permitan resolver directamente un determinado problema de cálculo. En este sentido, el lenguaje FORTRAN se ha empleado durante años para ese fin, y todavía sigue empleándose en muchas disciplinas científicas y de la Ingeniería. Sin embargo, hay muchos aspectos no triviales del cálculo con un computador, que obligarían al científico que tuviera que programar sus propios programas a ser a la vez un experto en computadores. Por esta razón, se han ido desarrollando aplicaciones específicas para cálculo científico que permiten al investigador centrarse en la resolución de su problema y no en el desarrollo de la herramienta adecuada para resolverlo.

En algunos casos, se trata de aplicaciones a medida, relacionadas directamente con algún área científica concreta. En otros, consisten en paquetes de funciones específicos para realizar de forma eficiente determinados cálculos, como por ejemplo el paquete SPSS para cálculo estadístico.

Un grupo especialmente interesante lo forman algunos paquetes de software que podríamos situar a mitad de camino entre los lenguajes de alto nivel y las aplicaciones: Contienen extensas librerías de funciones, que pueden ser empleadas de una forma directa para realizar cálculos y además permiten realizar programas específicos empleando su propio lenguaje. Entre estos podemos destacar Mathematica, Maple, Matlab, Octave y Scilab y Python. El uso de estas herramientas se ha extendido enormemente en la comunidad científica. Algunas como Matlab constituyen casi un estándar en determinadas áreas de conocimiento.

# Índice alfabético

## Symbols

: Operador de indexación, [36](#)

= Símbolo de asignación, [27](#)

@ , *handle* de una función [172](#)

## A

Acumulación de errores, [142](#)

Adición en binario, [129](#)

Advertencias, [82](#)

Ajuste polinómico, [301](#)

Alineamiento, [142](#)

ALU, [18](#)

Análisis de convergencia, [276](#)

## Anidación

    If anidado, [84](#)

    While anidado, [91](#)

    For anidado, [90](#)

ans, nombre de variable por defecto, [30](#)

Anulación catastrófica, [145](#)

ASCII, Formato de datos, [42](#)

## B

Bézier, [308](#)

Base 10, [20](#)

Base 2, [20](#)

Binario, [127](#)

bit, [20](#)

Bit de signo, [128](#)

Bucles, [87](#)

    Bucle for, [87](#)

    Bucle while, [90](#)

Byte, [20](#)

## C

Cálculo numérico, [15](#)

Cálculo Simbolico, [365](#)

Células (cells), [38](#)

Circuito RC, [330](#)

Compilador, [17](#)

Complemento a dos, [128](#)

    Sustracción, [129](#)

Computador, [16](#)

## Computador

*hardware*, [16](#)

    arquitectura, [17](#)

Control de flujo, [82](#)

## Conversión

    binario a decimal, [21](#)

    decimal a binario, números no entero, [22](#)

    decimal a binario. números enteros, [21](#)

CPU, [18](#)

Curvas de Bézier, [308](#)

Curvas de Bézier equivalentes, [311](#)

## D

### Datos

    Entrada y Salida, [41](#)

    Importación, [46](#)

    Formato ASCII, [42](#)

    Lectura y escritura, [43](#)

Datos, análisis, [15](#)

Depurador, [76](#)

Desbordamiento, [141](#)

Desviación estándar de una distribución, [348](#)

## Diferenciación

    Diferencia de dos puntos centrada, [319](#)

    diferencias finitas, [317](#)

    polinomio interpolador, [316](#)

    Diferencia adelantada de dos puntos, [317](#)

Diferencias Divididas, [287](#)

Distribución exponencial, [346](#)

Distribución normal, [347](#)

## E

Ecuación diferencial, [327](#)

Editor de textos, [67](#)

epsilon del computador, [140](#)

## Error

    De sintáxis, [76](#)

Error de redondeo, [138](#), [318](#)

Error de Truncamiento, [317](#)

## Errores



- De codificación, 79
- Errores aritméticos, 142
- Espacio de trabajo, 31
- Estándar IEEE 754, 133
  - Doble precisión, 136
  - Simple precisión, 133
- Estructuras, 38
- Exceso, 139
- Exponente
  - Representación en exceso, 133
- F
- Flujo, 82
  - Bucle for, 87
  - Bucle while, 90
  - Diagrama de Flujo, 93
  - Switch-case, 85
  - Bucles, 87
  - Condicional, 82
- Funciones
  - Funciones incluidas en matlab, 76
- Funciones
  - inline*, 175
  - Definición de funciones en matlab, 70
  - Recursivas, 92
- G
- Gauss
  - Método de eliminación gaussiana, 255
- Gauss-Jordan
  - eliminación, 259
- Gráficos, 96
  - Comandos gráficos en 2D, 104
  - Comandos gráficos en 3D, 112
  - Representación de funciones simbólicas, 379
  - Plot, 96
- H
- hodógrafa, 313
- I
- IEEE 754
  - Número desnormalizado más próximo a cero en doble precisión, 136
  - Número desnormalizado más próximo a cero en simple precisión, 135
  - Número más grande representable en doble precisión, 136
  - número más grande representable en simple precisión, 134
  - Números desnormalizados, 135
- Indexación con el operador :, 36
- Indexación en matlab, 34
- Integración
  - Fórmula compuesta del trapecio, 322
  - Fórmula del trapecio, 321
  - Fórmulas de Simpson, 323
  - Formulas de Newton-Cotes, 321
  - Simbólica, 375
- `interp1`, 300
- Interpolación
  - Diferencias Divididas, 287
  - Polinómica, 285
  - Polinomio de Lagrange, 286
  - Teorema de unicidad, 285
  - Polinomio de Newton-gregory, 290
  - Splines, 295
- Interpolación de orden cero, 294
- Interpolación lineal, 295
- L
- Límites
  - de una función simbólica, 377
  - Límite en el infinito de una función simbólica, 378
  - Límites laterales de una función simbólica, 378
- M
- Método de Euler, 329
- Método de Gauss-Seidel, 270
  - Forma matricial, 271
- Método de Jacobi, 263
  - Expresión matricial, 265
- Método de Jacobi amortiguado, 273
- Método de Runge-Kutta, 332
- Método SOR, 275
- Métodos amortiguados, 273
- Mínimos cuadrados, 301
  - Residuos, 306
- Mantisa, 132
  - normalizada, 133
- Matlab, 25
  - entorno de programación, 25
  - IDE, 25
  - ventana de Commands, 25
- Matrices
  - Definición en matlab, 33
- Matrices escalonadas, 261
- Matriz de Vandermonde, 285

Media de una distribución, 347  
 Medidas experimentales  
   Incertidumbre estadística, 352  
   precisión, 352  
 Middle Square, 335

## N

Número máquina, 138  
 Números aleatorios  
   Semilla, 335  
 Números pseudoaleatorios, 335  
 NaN, 134  
 Not a Number, 134  
 Notación científica, 127, 132

## O

Operaciones, 47  
   Aritméticas, 47  
 Operadores  
   Relaciones y lógicos, 55  
 Ordenador, 16

## P

Polinomio de Lagrange, 286  
 Polinomio de Newton-Gregory, 290  
 Polinomio de Taylor, 282  
   Error de la aproximación, 282  
   Serie de la función exponencial, 282  
   Serie del logaritmo natural, 282  
   Series de las funciones seno y coseno, 283  
 Polinomios, 177  
   Producto de polinomios, 178  
   Raíces de un polinomio, 177  
   valor de un polinomio en un punto, 178  
 Polinomios de Bernstein, 308  
 Problemas de valor inicial, 327  
 Programación  
   aplicaciones, 18  
   lenguajes, 18  
 prompt, 25  
 Punto fijo  
   atractivo, 164  
   de una función, 163  
   Método, 165  
   Teorema, 164

## R

Recursión, 31  
 Representación numérica, 128  
   en punto fijo, 130

  en punto flotante, 132

Residuos, 306  
   Cálculo con Matlab, 307

## S

Símbolo de asignación, 27  
 Script, 68  
 Series  
   Serie de Taylor de una función simbólica, 377  
   Simbólicas, 376  
   suma de series simbólicas, 376  
 Sistema operativo, 17  
 Splines, 295  
   Cubicos, 296  
 Suceso Aleatorio, 341

## T

Truncamiento, 127  
 truncamiento, 139

## V

Variable, 26  
   Ámbito, 72  
   Ámbito de una variable, 72  
   aleatoria, 342  
   Formato, 33  
   nombre, 26  
   Simbólica, 366  
   tipo, 27  
 Varianza de una distribución, 348  
 Vectores  
   Definición en matlab, 33  
 Velocidad de convergencia, 278  
 Versión (de Matlab), 365  
 visualizacion de variables, formatos, 33  
 Von Neumann, 18

## W

Warning, 82  
 Workspace, 31