



### Licenciatura em Telecomunicações e Informática

Arquitetura e Tecnologia de Computadores organização interna do computador

### Paulo Cardoso

Grupo de Sistemas Embebidos Departamento de Eletrónica Industrial Escola de Engenharia Universidade do Minho





### Sumário



- Componentes de um computador
- O modelo de von Neumann
- O ciclo do processador
- Linguagens de alto nível
- Sistemas computacionais
- Sistemas computacionais baseados em microcontroladores





- Componentes de um computador
  - Na sua essência, um computador é um sistema composto por três partes
    - Um microprocessador
      - Capaz de interpretar e executar instruções/programas
    - Uma memória
      - Para armazenar dados e programas
    - Entrada/saída
      - Um mecanismo para a transferência de dados de e para o mundo exterior
  - Modelo de von Neumann
    - Mais detalhes adiante ...





- O que diz o dicionário (generalista)
  - Microprocessador
    - Circuito integrado complexo que efetua as operações básicas de um microcomputador Fonte: dicionário da Porto Editora
  - Microcomputador
    - Computador de pequenas dimensões cujo órgão central é um microprocessador Fonte: dicionário da Porto Editora
    - Computador
      - Aparelho eletrónico que é capaz de receber, armazenar e processar grande quantidade de informação em função de um conjunto de instruções com que é programado Fonte: dicionário da Porto Editora





- Palavras chave
  - Microprocessador
    - Circuito integrado complexo
  - Microcomputador
    - receber
    - armazenar
    - processar
      - conjunto de instruções
        - programado



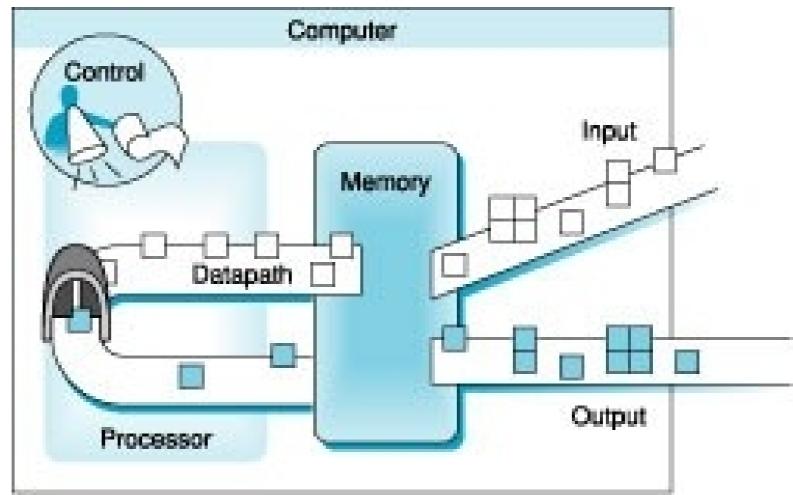


- Componentes de um computador
  - Microprocessador
    - Unidade lógica/aritmética e unidade de controlo
  - Entrada
    - rato, teclado, ...
  - Saída
    - monitor, impressora, ...
  - Memória
    - Cache, RAM, disco, CD
    - Onde são armazenadas as instruções e os dados





# Componentes de um computador



O processador divide-se em unidade de controlo, unidade lógica e aritmética e datapath (espécie de tapete rolante que transporta da memoria para o processador e viceversa)

Fonte: David A. Patterson, John L. Hennessy, "Computer Organization and Design"



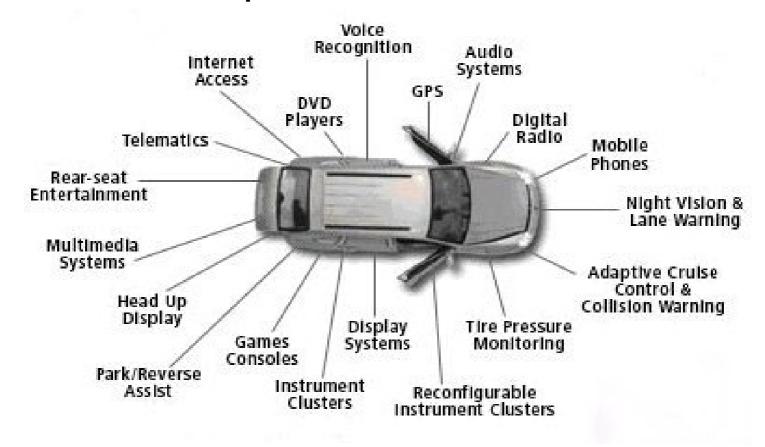


- Mas o que é um computador?
  - Diferentes tipos
    - embebidos, laptop, desktop, servidor
  - Diferentes utilizações
    - Processador de texto, ...
    - Casas, carros, televisões, telefones, ...
  - Diferentes fabricantes
    - Intel, AMD, IBM, Atmel, MicroChip...
  - Diferentes tecnologias de suporte e custos





### Nem sempre vemos os







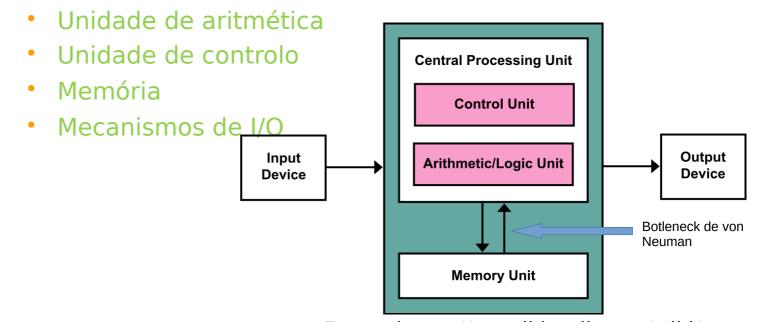
- O modelo de von Neumann
  - Em 1945 publicou um relatório
    - "First Draft of a Report on the EDVAC"

Botleneck de von Neumann → é um gargalho porque existe apenas um caminho para a passagem dos dados e/ou instruções da memória para o processador.

Para mitigar este efeito utilizamos a memoria cache que estando "colado" ao processador o seu acesso é muito mais rápido.

O seu carregamento na primeira instrução dá-se de forma igual, utilizando o botleneck, mas são carregadas também todas as instruções da vizinhança (que provavelmente também serão necessárias devido à arquitetura da unidade de memoria).

 O documento descreve a arquitetura de um computador com os seguintes componentes



Fonte: https://en.wikipedia.org/wiki/ Von Neumann architecture





- Define o conceito de stored program
  - Instruções (programas) e dados são armazenados na memória sob a forma de números

Conceito mais importante do modelo de Von Neumann a par do seu modelo de computador

- Sendo assim fácil a sua alteração
- Levando ao conceito de stored program computer
- No ENIAC (computador anterior onde Von Newmann colaborou)
  - Toda a programação era ao nível da lógica digital
    - A programação do computador envolvia mover fichas e fios
    - Era necessária uma configuração de hardware diferente para resolver cada tipo de problema





- É o paradigma sob o qual assenta a noção de computador atual
  - Atualmente os computadores stored programs têm as seguintes características
    - Três sistemas de hardware
      - Uma unidade de processamento central
        - Contendo o processamento e controlo
      - Um sistema de memória principal
      - Um sistema de I / O
    - A capacidade de realizar o processamento sequencial de instruções
    - Um caminho único entre o CPU e a memória
      - Bottleneck de von Neumann





- Os convencionais computadores stored program
  - Tiveram avanços incrementais ao longo do tempo
    - Incluindo a adição de barramentos especializados, unidades de virgula flutuante, memórias cache, . . .
    - Alguns sistemas atuais possuem barramentos separados para dados e instruções
      - Designando-se arquiteturas Harvard

O nosso micro não consegue realizar cálculos de virgula flutuante por hardware apenas os consegue fazer por software (demorando muito mais para tal).

O 8051 só tem 8bits (1byte)





- Mais poder computacional exige outras abordagens
  - Instruction-level parallelism
    - Paralelismo dentro do processador (superscalar processor)
      - Pipelining → processador super escalado (é como se fosse uma linha de produção em que em cada instante esta mais de uma instrução dentro do processador para acelerar o processo)
      - Duplicação de unidades funcionais do processador
  - Hardware-multithreading
    - Múltiplas threads partilham as unidades funcionais do processador





- Mais poder computacional exige outras abordagens
  - Instruction-level parallelism
    - Paralelismo dentro do processador (superscalar processor)
      - Pipelining
      - Duplicação de unidades funcionais do processador
  - Hardware-multithreading
    - Múltiplas threads partilham as unidades funcionais do processador





- Mais poder computacional exige outras abordagens
  - Computação paralela/distribuída/concorrente
  - Aceleradores
    - GPUs (Graphics Processing Units)
    - Hardware especializado

•





O modelo prevê a existência de um conjunto de registos específicos contendo nomeadamente

Endereços de memoria discreta

Program counter → •

- PC: Endereço de memória da próxima instrução
- MAR: Endereço da instrução atual/dado a ser carregada
- MDR: Dado recebido/a ser enviado para memória
- CIR: Instrução a ser executada
- ACC: Dado em processamento/resultado





- Atualmente os sistemas não contêm alguns destes registos especiais
  - Têm no entanto alguns registos genéricos que são usados como memória para diminuir os acessos à memória





## Representação

A cada ciclo de relógio o processador vai buscar à memoria a próxima instrução.

Ir buscar → FETCH Ler a instrução → DECODE Executar → Execute

Os dados e os programas estão na memoria principal no modelo de von Neuman.

O 8051 usa uma memoria para os dados (memoria de barras) e uma memoria separada para os programas: a memoria de dados é igual à memoria RAM

Memoria RAM → memoria volátil que necessita de energia para estar "viva"

Memoria flahs (ex:. Pen) → não necessita de energia para guardar os dados

SSD → memoria não volátil evolução dos discos mecânicos

Memoria de programas do 8051 (não volátil) é como se fosse um SSD de 64k.

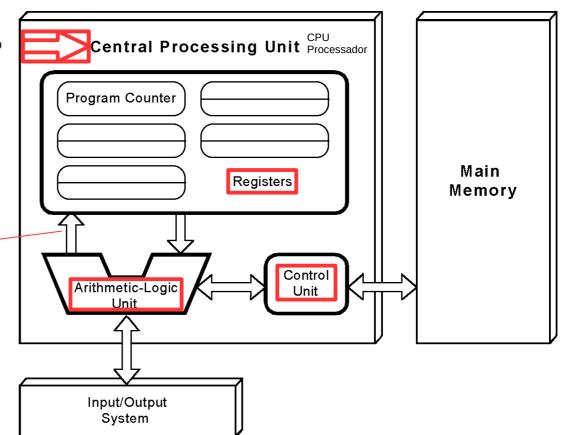
#### Vantagens:

Aceder aos dados e ao programa ao mesmo tempo (impossível no modelo de von Neumann)

Visto que os micro são usados em sistemas industriais onde podem haver cortes de energia é importante que não seja necessário reprogramar o micro sempre que a luz volta-se

#### Datapath

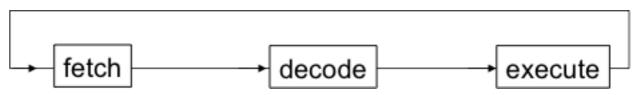
A esta separação de memoria chama-se modelo de Harvad







- Execução das instruções feita em três passos
  - Fetch
  - Decode
  - Execute



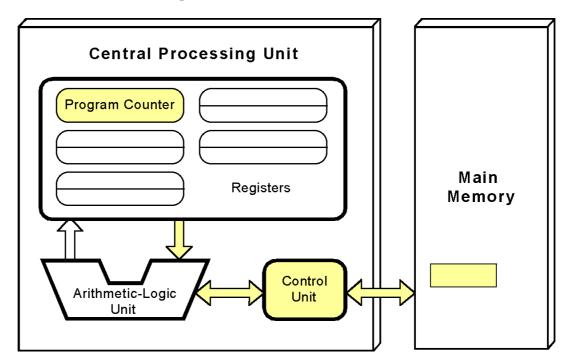
- O processador executa indefinidamente estes três passos
  - O ciclo do processador





Fetch

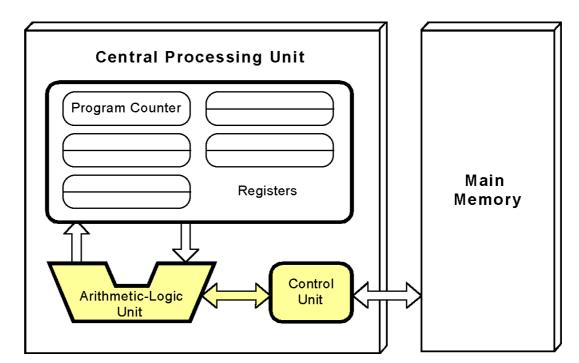
- fetch decode execute
- A unidade de controlo obtém a próxima instrução
  - Usando o program counter para determinar a sua localização na memória







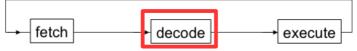
- Decode
  - A unidade de controlo descodifica a instrução e
    - Gera os sinais que controlam o funcionamento da ALU







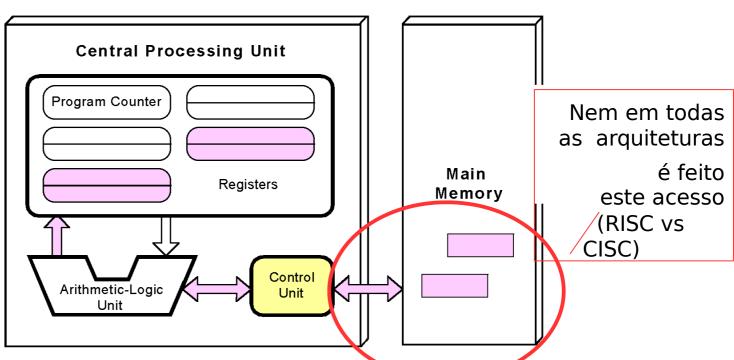
Decode



 A unidade de controlo descodifica a instrução e

Seleciona os registos/memória a entrar na

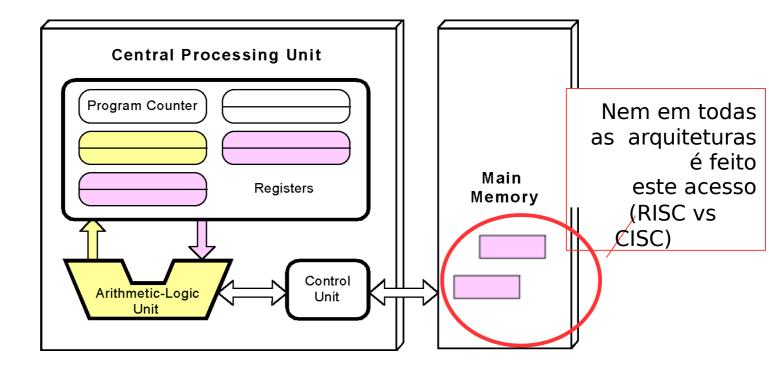
**ALU** 







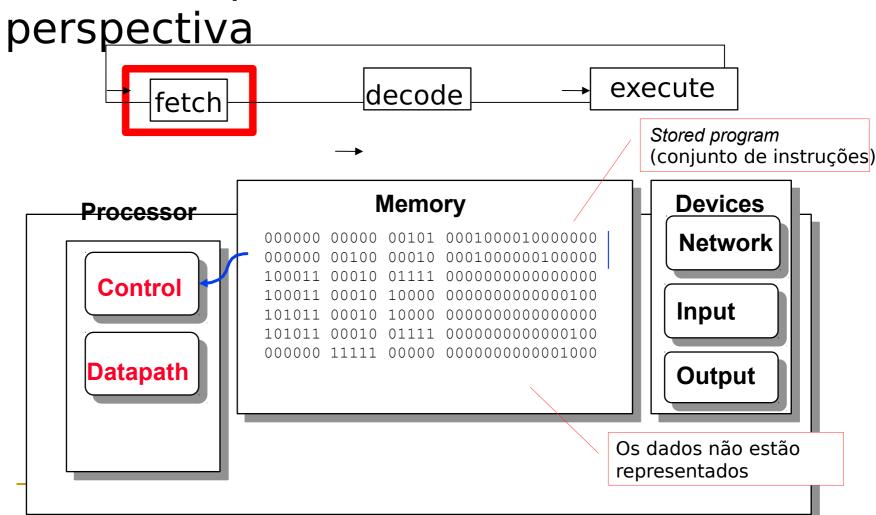
- Execute decode execute
  - A ALU executa a instrução e
    - Coloca os resultados nos registos ou memória







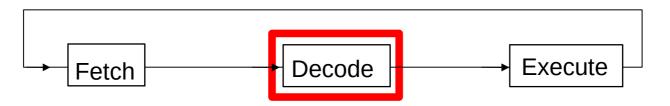
 O ciclo do processador – outra perspectiva

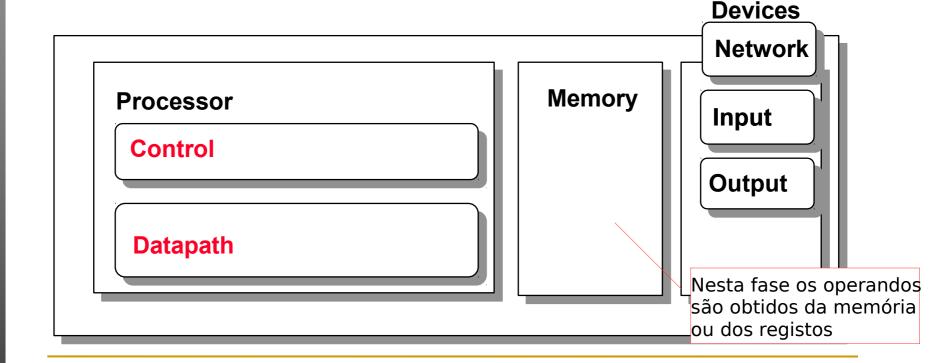






# O ciclo do processador - outra perspectiva

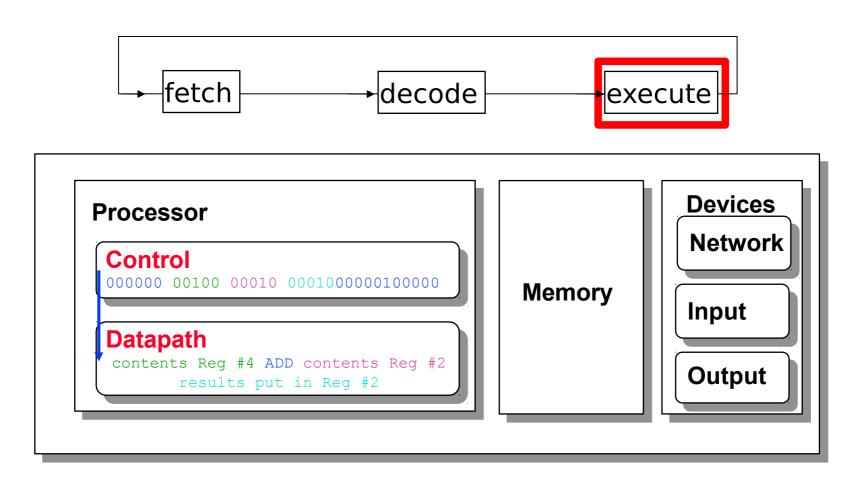








O ciclo do processador – outra perspectiva







- O que é o "stored program"?
  - É o programa que está a executar
    - São conjuntos de bits com instruções para o processador
      - O processador só entende bits
      - Linguagem binária





- Escrita dos programas
  - Em linguagem binária?
    - A linguagem dos humanos é de muito mais alto nível
  - Em linguagem assembly?
    - Ainda é muito baixo nível...
  - Porque não fazer os programas na "linguagem humana"?
    - · Linguagens de programação de alto nível
      - C, Pascal, Ada, ...





- Vantagens da linguagens de alto nível
  - Programador pensa numa linguagem "natural"
  - Aumenta a produtividade do programador
    - Código mais legível e mais fácil de testar e depurar
  - Melhor capacidade de manutenção do programa
  - Portabilidade dos programas entre arquiteturas
    - No caso dos microcontroladores exige algum cuidado
      - Devido às extensões da linguagem
      - Diferenças de implementação entre periféricos
  - Otimizações dos compiladores
    - Produzem código assembly muito eficiente para a arquitetura alvo





🔭 Programa em linguagem de alto nível ( C )

Programa em linguagem assembly

```
      swap:
      $1
      $2, $5, 2

      add
      $2, $4, $2

      lw
      $15, 0($2)

      lw
      $16, 4($2)

      sw
      $16, 0($2)

      sw
      $15, 4($2)

      jr
      $31
```

Código máquina (objecto)

```
000000 00000 00101 000100001000000
000000 00100 00010 0001000000100000
. . .
```







Programa em linguagem de alto nível ( C )

Programa em linguagem assembly

```
swap: s11 $2, $5, 2
add $2, $4, $2
lw $15, 0($2)
lw $16, 4($2)
sw $16, 0($2)
sw $15, 4($2)
jr $31
```

Código máquina (objeto)

```
000000 00000 00101 000100 0010000000
000000 00100 00010 0001000000100000
. . .
```

compilador C um para

um

um

para

muitos

assembler



Organização interna do computador Linguagens de alto nível Pr é-Research Group pro Código fonte Código em ce Do código C SS em C ad or ao processo Compilador **Programa** Programa em assembly em assembly Assembler Assembler Programa Programa objecto objecto Executável Linker Desenvolvimento **Bibliotecas** (programador)

Execução (sistema operativo)

Programa em execução Loader Biblilotecas (processo)





- Pré-processador
  - Processador de macros
    - Passa ao compilador um ficheiro de código C
      - Sem qualquer diretiva ou macro
        - Apenas código C





- Compilador
  - Transforma o código alto nível em assembly
  - Os optimizadores dos compiladores atuais
    - Produzem código quase tão bom como o de um expert em assembly
      - Muitas vezes melhor, no caso de um grande programa





### Assembler

- Gera um ficheiro objeto (código máquina)
  - Criado a partir do código fonte (assembly)
    - Mas não é executável (chamado código relocatable)
      - Constrói uma tabela de símbolos associando as etiquetas (labels) aos respetivos endereços
      - Resolve as referências a dados e funções definidos dentro do ficheiro
      - Não resolve as referências a dados e funções definidos fora do ficheiro
        - Definidos noutro ficheiro de código fonte ou em bibliotecas





- Assembler
  - Geração do ficheiro objeto
    - Cria um ficheiro objeto a partir do código assembly
      - Código relocatable
        - Cujos endereços só são atribuídos em link time
          - Relocation é o processo de ligar referências simbólicas a definições simbólicas (papel do linker)
        - Contém uma lista de
          - Nomes e endereços de símbolos visíveis externamente
          - Nomes e referências de símbolos que necessitam de relocation





- Linker
  - Liga (Link) os vários ficheiros objeto
    - Junta o código objeto dos vários ficheiros (módulos)
      - Utiliza as tabelas de símbolos para resolver as invocações noutros módulos
      - Para os símbolos que não ficarem resolvidos
        - Procura nas bibliotecas fornecidas pelo compilador





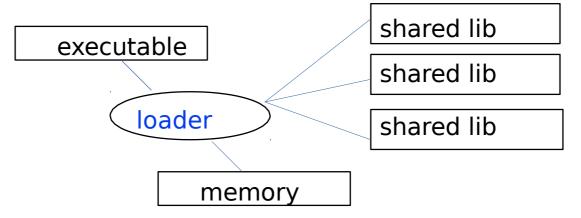
#### Linker

- Liga (Link) os vários ficheiros objeto
  - Junta o código objeto dos vários ficheiros (módulos)
    - Utiliza as tabelas de símbolos para resolver as invocações noutros módulos
    - Para os símbolos que não ficarem resolvidos
      - Procura nas bibliotecas fornecidas pelo compilador





- Loader
  - Corre dentro do S.O.
    - Carrega o programa para ser executador
      - Bem como bibliotecas dinâmicas que possam ser necessárias







- Para além da compilação
  - Existem outras técnicas de conversão de código de alto nível
    - Interpretação
      - Um "interpretador" traduz e executa uma linha de cada vez
        - O programa é sempre reinterpretado sempre que executa novamente
      - Para executar os programas
        - O interpretador é sempre carregado para memória
    - A interpretação "pura" atualmente não existe
      - Máquina virtual
        - Neste contexto é um programa que virtualiza uma aplicação
        - Não um programa que virtualiza um sistema
          - VMWare, VirtualBox, Qemu (virtualizam o hardware)



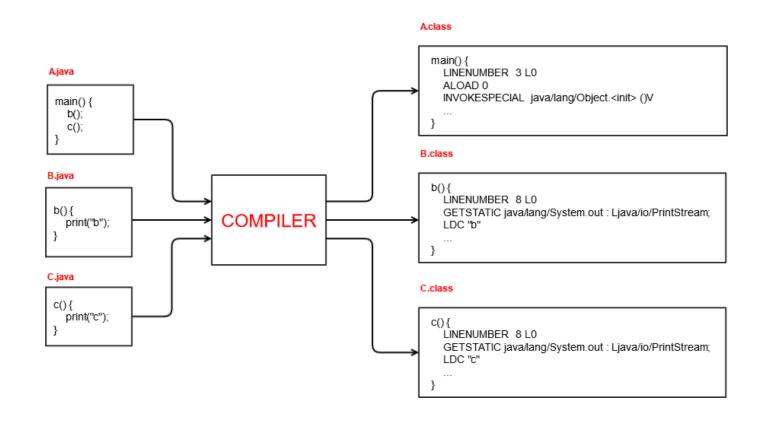


- Linguagem Java
  - É traduzida para uma linguagem intermédia (compilador)
    - Byte code
  - É executada numa máquina virtual (interpretador)
    - Java Virtual Machine (JVM)
      - Traduz e executa cada instrução

Fonte: https://



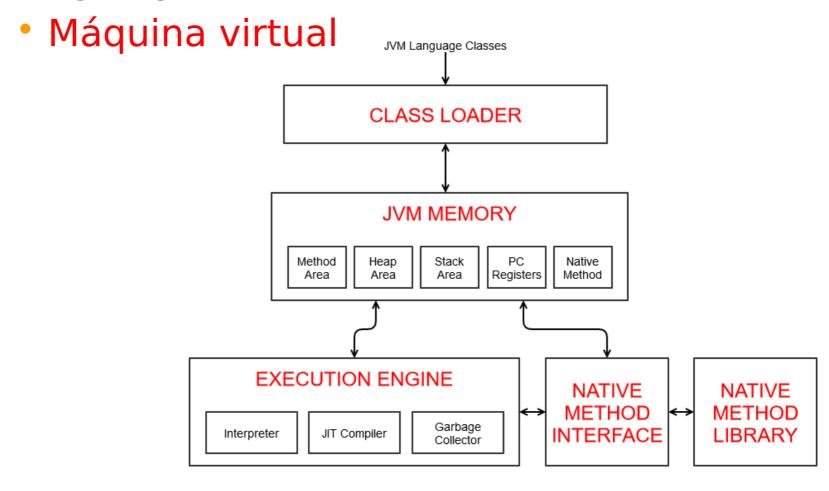








Linguagem Java



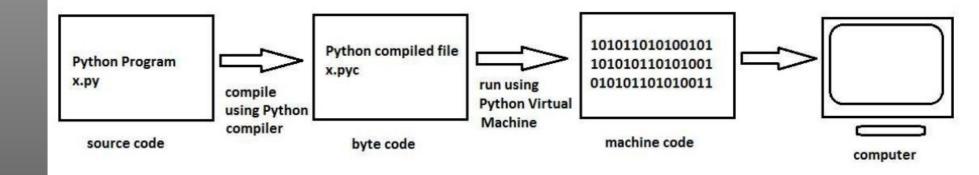
Fonte: https://

www.baeldung.com/java-compiled-interpreted





- Linguagem Python
  - Compilação
  - Máquina virtual



Fonte: https://





- Virtualização
  - Está na base da computação na cloud
    - Versão de um recurso baseada em software
      - E.g.: Computação; rede; armazenamento;
- Hipervisor
  - Estão na base da virtualização
    - Gestor de recursos de uma máquina virtual
      - Tipo 1 (base metal)
        - Server virtualization
          - E.g.: VMWare ESXi; Microsoft Hyper-V; KVM (oper source)
      - Tipo 2 (OS hosted)
        - End user virtualization
          - E.g. Oracle Virtualbox; VMWare Workstation



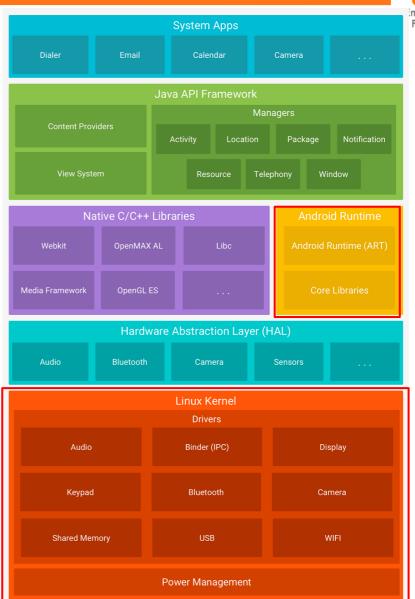


- Máquina virtual
  - Corre por cima do hipervisor
    - Software based computer
- Process virtual machine
  - Ou plataforma de execução
    - Visa fornecer um ambiente de programação independente de plataforma
      - Abstraindo os detalhes do S.O. e hardware
    - E.g. JVM, PVM, ART (Android Runtime)
      - O ART ao contrário do JVM permite a compilação completa da aplicação após instalada





 A pilha de software do Android





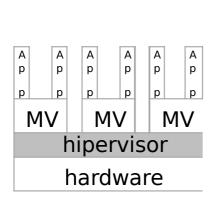


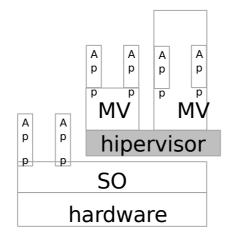
- Contentor
  - Baseados na tecnologia introduzida pelo Linux
    - Namespaces; cgroups
  - Agrupa uma aplicação e todas as suas dependências
    - E.g. Docker, Cloud Foundry (container runtimes)

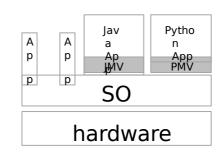


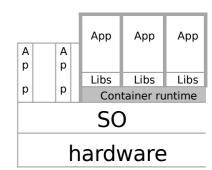


#### Virtualização





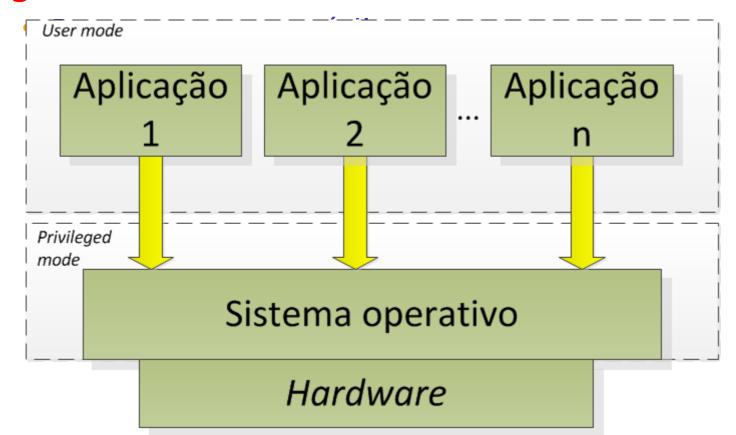








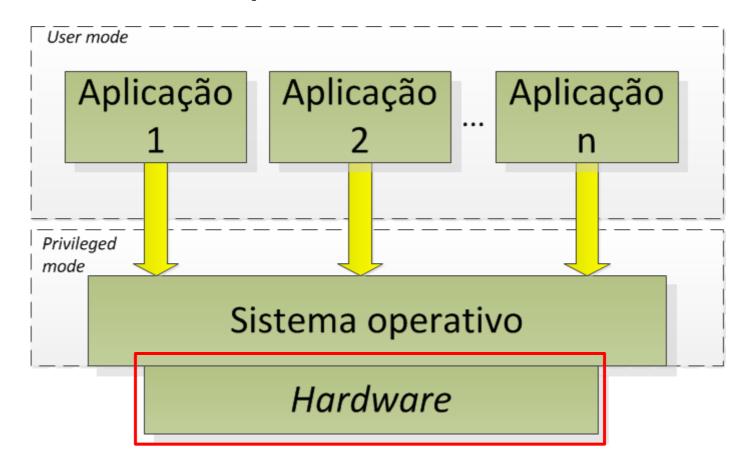
- Deixando a virtualização
  - Sistema computacional de uso genérico







Sistema computacional







- Processador
  - Tem pelo menos 2 modos de operação
    - User mode
      - Modo não privilegiado de execução
        - Limita o acesso a determinadas regiões de memória e recursos
        - Impede o acesso a I/O
        - Algumas instruções não podem ser executadas
    - Privileged mode
      - Modo privilegiado de execução
        - Acede sem restrições a todos os recursos

NOTA: Isto não tem nada a ver com privilégios de administrador na gestão do Windows/Linux





- Processador
  - Aplicações
    - Executam em user mode
      - Para evitar que as aplicações possam comprometer o sistema
  - Sistema operativo (kernel)
    - Executa em privileged mode
      - Para poder gerir e multiplexar os recursos entre as aplicações
    - Definição de sistema operativo
      - Controla os recursos de hardware e a sua multiplexagem pelas aplicações
      - Fornece um interface às aplicações para utilização desses recursos





- Processador
  - Tem pelo menos 2 modos de operação
    - Quer isto dizer que se escrevêssemos um programa em assembly
      - Não podíamos usar todas as instruções aceites pelos processador
        - O nosso programa n\u00e3o corre em modo privilegiado



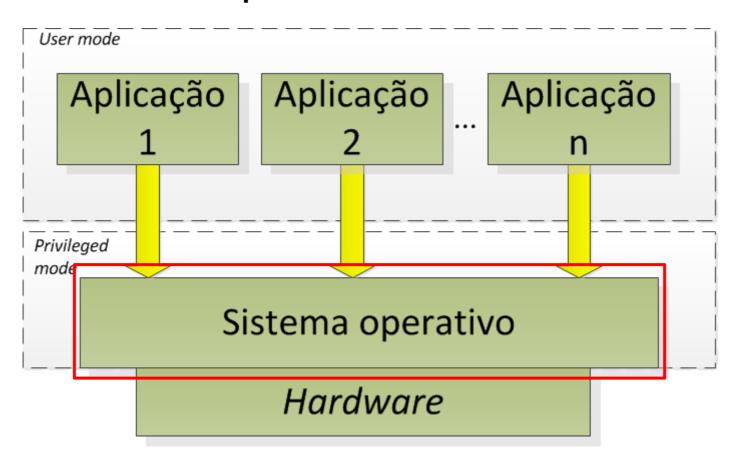


- Processador
  - MMU Memory management unit
    - Conceito relacionado mas independente
      - Implementa o conceito de memória virtual
        - Os endereços de memória não correspondem a endereços físicos
          - É necessário um "conversor" de endereços, a MMU
        - Um programa vê o espaço de memória como se fosse todo seu
    - O conceito de memória virtual impede que um programa acede à memória do outro
      - Cada programa "vive" no seu "contentor" de memória





Sistema computacional







- Sistemas operativo
  - Os dois mecanismos apresentados são a base de qualquer sistema operativo moderno
    - Garantindo robustez ao sistema para que uma aplicação mal comportada não comprometa todo o sistema
      - Um programa "normal" deixa de poder "mexer" directamente com os recursos de hardware
  - Definição
    - Controla os recursos de hardware e a sua multiplexagem pelas aplicações
    - Fornece um interface às aplicações para utilização desses recursos





- Sistema operativo
  - Então como fazem as aplicações para aceder aos recursos (disco, memória, teclado, vídeo, etc.)?
    - Invocam chamadas ao sistema operativo
      - System calls
        - Mas os meus programas usam tudo isso e nunca invoquei uma system call...

```
As funções da biblioteca do C fazem-no por nós
Ex: printf(), fwrite(), malloc(), etc.

Nem todas as funções da biblioteca do C invocam system calls
Ex: sqrt(), pow(), strcmp(), strtok(), etc.
```

 Que "acedem" aos device drivers se necessário





- Sistema operativo
  - Por outro lado, todos os dias novos dispositivos surgem no mercado
    - Para se ligarem ao computador
      - E.g. impressoras
    - O S.O. não está preparado para comunicar estes dispositivos
      - Isto é feito através de device drivers



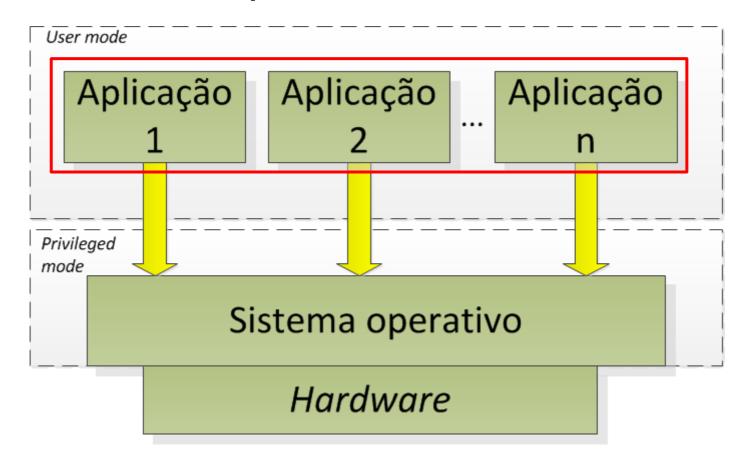


 Sistema operativo User process Device drivers User User program space Rest of the operating system Kernel space Printer Camcorder CD-ROM driver driver driver Camcorder controller CD-ROM controller Printer controller Hardware Devices





Sistema computacional







- Processos
  - Aplicações em execução
    - Usam diretamente o processador
      - Para executar as instruções do programa
        - Processarem os dados
        - Interagindo com a memória do processo
    - Interagem com o S.O. através de system calls
      - Sempre que precisam de mais memória
      - Aceder a recursos externos
        - Disco, teclado vídeo, rede, porta série, etc...
      - Comunicação entre processos
      - •





- Processos
  - Já vimos que os S.O. modernos colocam os processos em "contentores"
    - Estão confinados ao seu próprio espaço de endereçamento
      - De forma a n\u00e3o comprometerem o sistema, nem outros processos
  - Mas... e quando os processos querem comunicar entre si?
    - Terá de ser o S.O. a ajudar





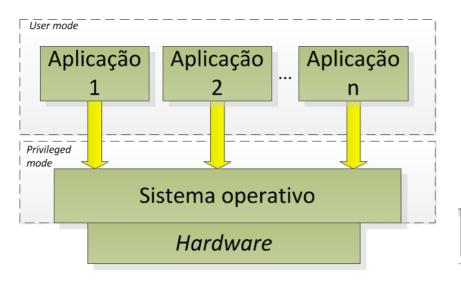
#### Processos

- Comunicação entre processos (Inter-process communication - IPC)
  - Razões para processo querer comunicar com outro
    - Partilha de dados
    - Modularidade
    - Desempenho
    - Privilégios
    - Conveniência





- Sistema computacional
  - Desktop vs microcontrolador









- Sistema computacional microcontrolador
  - Não tem um sistema operativo a gerir o hardware como o Windows/Linux
    - O micro não é complexo
    - Tipicamente corre só uma aplicação/tarefa
      - Quando há mais do que uma tarefa há necessidade de um "library OS"
        - Um SO que não é mais do que um conjunto de rotinas compiladas com o nosso programa
  - A aplicação corre diretamente no hardware
    - Quando termina n\u00e3o pode voltar para o S.O.
    - Tem acesso a todo o hardware e suas particularidades





- A aplicação corre diretamente no hardware
  - Quando termina não pode voltar para o S.O.
    - Assim o programa que fizermos, nunca pode terminar
      - Visto o micro estar sempre no ciclo fetch>decode>execute
        - A processar instruções
        - Que instruções vai processar se o nosso programa terminar?
          - Comportamento indeterminado...
      - O programa deve "terminar" com um ciclo infinito
        - while (1)
        - for(;;)





#### Anatomia de um programa em C

```
//declaracoes include
//Variaveis globais
//Funcoes auxiliares
void main (void) {
    //Declaracao de
   variaveis
    //inicializacoes
   while (1) {
       //codigo do
       programa
```





```
/* I/O port/register names/addresses for the STM32L1xx microcontrollers */
#include "STM32L1xx.h"
/* Global variables – accessible by all functions */
int count, bob;
                          //global (static) variables – placed in RAM
   Function definitions*/
int function1(char x) {
                          //parameter x passed to the function, function returns an integer value
                          //local (automatic) variables – allocated to stack or registers
  int i,j;
  -- instructions to implement the function
/* Main program */
 void main(void) {
  unsigned char sw1;
                          //local (automatic) variable (stack or registers)
                                                                                 Declare local variables
  int k:
                           //local (automatic) variable (stack or registers)
 /* Initialization section */
  -- instructions to initialize variables, I/O ports, devices, function registers
                                                                                 Initialize variables/devices
 /* Endless loop */
                     //Can also use: for(;;) {
  while (1) {
   -- instructions to be repeated
                                                                                 Body of the program
  } /* repeat forever */
         https://www.eng.auburn.edu/~nelsovp/courses/elec3040_3050/C%20programming%20for%20embedded%20system%20applications.pdf
```





- A aplicação corre diretamente no hardware
  - Tem acesso a todo o hardware e suas particularidades
    - Para suporte aos elementos da arquitetura do micro
      - Existem extensões à linguagem C
        - Áreas de memória
        - Tipos de dados
        - Apontadores
        - Atributos de funções
  - Mas isto fica para depois...



#### Organização interna do computador







#### Obrigado