Aula prática N.º 1

Objetivos

- Conhecer o processo de criação de um programa escrito em assembly para correr na placa DETPIC32: compilação, transferência e execução.
- Utilizar os system calls disponibilizados na placa DETPIC32.
- Rever os conceitos associados à manipulação de arrays de caracteres.

Trabalho a realizar

Parte I

- 1. Se ainda não o fez, instale as ferramentas de desenvolvimento (veja as instruções no anexo deste guião).
- 2. Utilizando um editor de texto, edite e grave o programa de demonstração assembly que é apresentado de seguida. Para facilitar a organização dos ficheiros dos vários programas que irão ser feitos ao longo do semestre, sugere-se que seja criado um diretório por aula prática. Para este exemplo o ficheiro poder-se-á chamar "prog1.s" (usa-se a extensão ".s" para ficheiros assembly) e deve ser colocado no diretório "aula1".

```
int main (void)
#
#
#
      printStr("AC2 - Aulas praticas\n");  // system call
#
      return 0;
#
    }
                PRINT_STR, 8
       .equ
       .data
       .asciiz "AC2 - Aulas praticas\n"
msg:
       .text
       .globl main
main: la
              $a0,msg
      li
              $v0,PRINT_STR
                            # printStr("AC2 - Aulas praticas\n");
      syscall
      li
              $v0,0
                            # return 0;
       jr
              $ra
```

3. Compile o programa *assembly* anterior. Para isso abra um terminal¹ e, no diretório onde guardou o ficheiro com o código fonte (progl.s), execute o comando:

```
pcompile progl.s
```

- 4. O comando da linha anterior produz os seguintes ficheiros: "progl.o", "progl.elf", "progl.map" e "progl.hex", sendo os dois primeiros ficheiros binários e os restantes de texto.
 - a) Observe o conteúdo do ficheiro "prog1.hex"; para isso abra-o com um editor de texto (gedit, gvim, geany, ...).
 - b) Execute, em linha de comando, o programa **hex2asm** (é um *disassembler* que converte o código binário das instruções para mnemónicas *assembly* do MIPS):

```
hex2asm prog1.hex
(produz o ficheiro "prog1.hex.s")
```

De seguida abra, com um editor de texto, o ficheiro "prog1.hex.s"

¹ Pode encontrar no *youtube* numerosos vídeos sobre a utilização do terminal em Linux. A título de exemplo: "Beginner's Guide to the Bash Terminal" - https://youtu.be/oxuRxtrO2Ag.

- c) Identifique no ficheiro "prog1.hex.s" os endereços correspondentes aos *labels* msg e main do programa que editou.
- 5. Transfira o programa "prog1.hex" para a memória FLASH do microcontrolador da placa DETPIC32, realizando os seguintes passos:
 - ligue a placa à porta USB do PC
 - execute o seguinte comando:

```
ldpic32 prog1.hex (a extensão .hex pode ser omitida)
```

- prima o botão de reset da placa DETPIC32 e aguarde que a transferência se processe
- 6. Execute o programa transferido e observe o resultado; para isso:
 - execute, em linha de comando, o programa pterm 2
 - prima novamente o botão de reset.

Parte II

Os programas que se apresentam de seguida exercitam a utilização dos system calls disponíveis na placa DETPIC32. Verifique os system calls disponibilizados, consultando a tabela de referência rápida referida nos elementos de apoio no final deste trabalho prático ou analisando o ficheiro "/opt/pic32mx/include/detpic32.h". Analise a forma como cada um dos system calls deve ser invocado.

- 1. Identifique a funcionalidade de cada um dos programas que se seguem e traduza-os para assembly do MIPS, usando as convenções de passagem de parâmetros e salvaguarda de registos que estudou em AC1. Compile cada um dos programas assembly, usando o pcompile. Transfira o resultado da compilação (ficheiros ".hex") para a placa DETPIC32 (usando o ldpic32) e verifique o respetivo funcionamento.
 - a) Teste dos system calls getChar() e putChar().

O system call getChar() é bloqueante, ou seja, só regressa ao programa chamador quando for premida uma tecla, retornando o respetivo código ASCII.

```
int main(void)
{
    char c;

    do
    {
        c = getChar();
        putChar( c );
    } while( c != '\n' );
    return 0;
}
```

Substitua a linha putChar(c) por putChar(c+1) e volte a testar o programa.

² Os 3 comandos normalmente usados (**pcompile**, **ldpic32** e **pterm**) podem ser encadeados numa única linha de comando, do seguinte modo (usando como exemplo o ficheiro "**prog1.s**"):

pcompile progl.s && ldpic32 progl && pterm

printInt(value, 10);

b) Teste do system call inkey().

O system call inkey () não é bloqueante, ou seja, se foi premida uma tecla devolve o respetivo código ASCII, mas se não foi premida qualquer tecla devolve o valor 0 (0x00).

```
int main (void)
      char c;
      do {
         c = inkey();
         if( c != 0 )
           putChar( c );
         else
           putChar('.');
       } while( c != '\n' );
      return 0;
    }
c) Teste dos system calls de leitura e impressão de inteiros.
    int main (void)
    {
      int value;
      while(1)
         printStr("\nIntroduza um inteiro (sinal e módulo): ");
         value = readInt10();
         printStr("\nValor em base 10 (signed): ");
         printInt10(value);
         printStr("\nValor em base 2: ");
         printInt(value, 2);
         printStr("\nValor em base 16: ");
         printInt(value, 16);
         printStr("\nValor em base 10 (unsigned): ");
```

Notas

1

}

return 0;

1. O código assembly que escrever vai ser executado numa arquitetura pipelined de 5 fases com delayed branches. Ou seja, em todas as instruções que alteram o fluxo de execução (beq, bne, j, jal, jr, jalr) a instrução que vem imediatamente a seguir é sempre executada, independentemente do resultado (taken/not taken) da instrução de salto. Apesar disso, não é necessário ter em conta esse comportamento, uma vez que o assembler efetua, de forma automática, a reordenação das instruções de modo a preencher, sempre que possível, a delayed slot. Nos casos em que o assembler deteta que não pode reordenar as instruções devido a dependência(s) de dados, a delayed slot é preenchida com a instrução "nop". Este comportamento pode ser observado através da análise do ficheiro produzido pelo programa hex2asm (por exemplo "prog1.hex.s").

printStr("\nValor em base 10 (unsigned), formatado: "); printInt(value, 10 \mid 5 << 16); // ver nota de rodapé ³

2. Devido a limitações do compilador usado, nos programas escritos em *assembly* o *label* "main" deve ser o primeiro *label* do segmento de código, ou seja, o código das sub-rotinas deve vir a seguir ao código da função main().

³ O system call printInt permite especificar o número mínimo de dígitos com que o valor é impresso. Essa configuração é feita nos 16 bits mais significativos do registo usado para especificar a base da representação (e.g., para a impressão em binário com 4 bits, o valor a colocar no registo \$a1 é 0x00040002); em linguagem C: printInt(val, 2 | 4 << 16).

Exercícios adicionais

1. Utilização do system call inkey() na implementação de um contador up/down de 8 bits, módulo 256. O valor do contador é atualizado a cada 0.5s (aproximadamente) e é mostrado no ecrã, em decimal e em binário (com o system call printInt()). O estado "up" ou "down" do contador é assegurado por uma máquina de estados simples, com 2 estados, controlada pelas teclas '+' e '-'.

```
#define UP
#define DOWN
void wait(int);
int main (void)
  int state = 0;
  int cnt = 0;
  char c;
  do
    putChar('\r'); // Carriage return character
    printInt( cnt, 10 | 3 << 16 );// 0x0003000A: decimal w/ 3 digits</pre>
    putChar('\t');
                       // Tab character
    printInt( cnt, 2 | 8 << 16 ); // 0x00080002: binary w/ 8 bits</pre>
    wait(5);
                        // wait 0.5s
    c = inkey();
    if( c == '+' )
       state = UP;
    if( c == '-')
       state = DOWN;
    if( state == UP )
                                  // Up counter MOD 256
       cnt = (cnt + 1) & 0xFF;
       cnt = (cnt - 1) & 0xFF;
                                   // Down counter MOD 256
  } while( c != 'q' );
  return 0;
}
void wait (int ts)
  int i;
  for(i=0; i < 515000 * ts; i++); // wait approximately ts/10 seconds
```

- a) Traduza o programa para assembly do MIPS.
- b) Altere o código C do programa anterior de modo a adicionar a possibilidade de parar o contador (tecla 's') ou de reiniciar o seu valor (tecla 'r'). Reflita essas alterações no programa assembly que escreveu na alínea anterior e teste o resultado na placa.

2. Manipulação de strings⁴ e teste do system call readStr().

```
#define SIZE 20
char *strcat(char *, char *);
char *strcpy(char *, char *);
int strlen(char *);
int main (void)
  static char str1[SIZE + 1];
  static char str2[SIZE + 1];
  static char str3[2 * SIZE + 1];
  printStr("Introduza 2 strings: ");
  readStr( str1, SIZE );
  readStr( str2, SIZE );
  printStr("Resultados:\n");
  printInt( strlen(strl), 10 );
  printInt( strlen(str2), 10 );
  strcpy(str3, str1);
  printStr( strcat(str3, str2) );
  printInt10( strcmp(str1, str2) );
  return 0;
}
// Returns the length of string "str" (excluding the null character)
int strlen(char *str)
  int len;
  for( len = 0; *str != '\0'; len++, str++ );
  return len;
// Copy the string pointed by "src" (including the null character) to
    destination (pointed by "dst")
char *strcpy(char *dst, char *src)
  char *p = dst;
  for(; ( *dst = *src ) != '\0'; dst++, src++ );
  return p;
}
// Concatenates "dst" and "src" strings
// The result is stored in the "dst" string
char *strcat(char *dst, char *src)
  char *p = dst;
  for( ; *dst != '\0'; dst++ );
  strcpy( dst, src );
  return p;
}
```

⁴ A versão do *assembler* que está a ser usada nas aulas práticas não interpreta corretamente o caracter de terminação das *strings*, '\0'; em *assembly* use, em vez desse caracter, o valor 0 (que é o código ASCII correspondente a '\0').

```
// Compares two strings character by character
// Returned value is:
         string "str1" is "less than" string "str2" (first
         non-matching character in str1 is lower, in ASCII, than
//
         that of str2)
//
   = 0 string "str1" is equal to string "str2"
   > 0 string "str1" is "greater than" string "str2" (first
//
         non-matching character in str1 is greater, in ASCII, than
         that of str2)
//
int strcmp(char *str1, char *str2)
  for( ; (*str1 == *str2) && (*str1 != '\0'); str1++, str2++ );
  return( *str1 - *str2 );
```

Elementos de apoio

- Tabela com o resumo do conjunto de instruções da arquitetura MIPS, na versão adaptada a Arquitetura de Computadores II (disponível no moodle de AC2).
- Slides das aulas teóricas de Arquitetura de Computadores I.
- David A. Patterson, John L. Hennessy, Computer Organization & Design The Hardware/Software Interface, Morgan Kaufmann Publishers.

Anexo

Instalação das ferramentas pic32

- 1) Descarregue do moodle de AC2 o tarball:
 - pic32-32.tgz para sistemas de 32 bits (ou sistemas de 64 bits com bibliotecas de 32 e 64 bits)
 - pic32-64.tgz para sistemas de 64 bits
- 2) Abra um terminal e execute o comando:

```
sudo tar xzvf TARBALL -C /opt
```

onde **TARBALL** é o *path* completo do *tarball*; por exemplo, se descarregou o *tarball* **pic32-64.tgz** para o diretório **Downloads** deve fazer:

```
sudo tar xzvf ~/Downloads/pic32-64.tgz -C /opt
```

3) Com um editor de texto abra o ficheiro .bashrc (disponível na sua home directory) e adicione, no final, as seguintes linhas:

```
if [ -d /opt/pic32mx/bin ] ; then
    export PATH=$PATH:/opt/pic32mx/bin
fi
```

4) Se pretender desinstalar as ferramentas pic32 abra um terminal e execute o comando:

```
sudo rm -rf /opt/pic32mx
```

(continua na página seguinte)

Configuração do computador para comunicar com a placa DETPIC32

1) Remover pacote **brltty** (em Ubuntu):

```
sudo apt remove britty
```

Se der erro a desinstalar, tem que desativar o serviço e para isso deve executar a seguinte sequência de comandos:

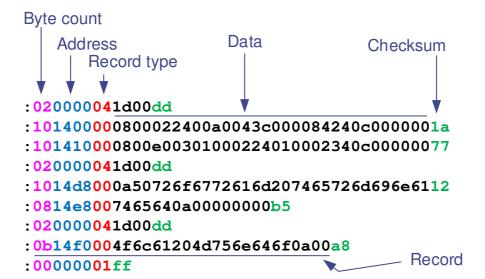
```
systemctl stop brltty-udev.service
sudo systemctl mask brltty-udev.service
systemctl stop brltty.service
systemctl disable brltty.service
```

2) Adicione o utilizador ao grupo dialout; para isso abra um terminal e execute o comando:

```
sudo adduser $USER dialout
```

3) Para que o comando anterior se torne efetivo faça *reboot* ao PC.

Formato Intel HEX



- Byte count: número de bytes do campo de dados
- Address: endereço de memória onde é armazenado o primeiro byte do campo de dados; o endereço efetivo é obtido em conjunto com um endereço base especificado anteriormente
- Record type:
 - o 00 data record
 - o 01 end-of-file record
 - 04 extended linear address record (especifica os 16 bits mais significativos do campo de endereço das linhas seguintes)
- Checksum: complemento para dois dos 8 bits menos significativos resultantes da soma dos bytes do record; o checksum é usado para a deteção de possíveis erros na transmissão dos dados

Descodificação do exemplo:

: 020000041d00dd

- 2 bytes no campo de dados
- record do tipo 4: o campo de dados contém os 16 bits mais significativos do endereço dos records seguintes, ou seja, 0x1D00
- checksum: 0x100-trunc8(02+00+00+04+1D+00)=0xDD, ou seja, complemento para dois da soma, truncada a 8 bits, de todos os bytes do *record*

:1014000008000224...0c0000001a

- 16 bytes no campo de dados
- record do tipo 0: data record
- endereço do primeiro byte: 0x1D001400
- checksum: 0x100-trunc8 (10+14+00+00+08+00+02+...+0C+00+00+00) =0x1A

PDF criado em 14/02/2023