

**PUCRS - Escola Politécnica**  
**Disciplina: Sistemas Operacionais - 2022/1 - Trabalho Prático - Fase 3**  
**Prof. Fernando Luís Dotti**

Além de tratar interrupções, um sistema necessita também oferecer operações aos (programas dos) usuários. Estas operações abstraem o uso de dispositivos (discos, rede, teclado, mouse, etc.), permitem acesso a recursos do sistema (alocar memória, obter dados dos processos, etc.), entre outros.

Estas funcionalidades são oferecidas por um monitor ou sistema operacional na forma de chamadas de sistema.

Nesta fase implementaremos a possibilidade de duas operações, na forma de chamadas de sistema:

- Entrada (in): **o programa lê um inteiro do teclado**
- Saída (out): **o programa escreve um inteiro na tela**

Entenda que teclado e tela são dispositivos acessados por operações específicas (drivers). Estas operações (drivers) fazem parte do sistema operacional. O programa do usuário chama as mesmas. A interface de chamadas de sistemas pode mudar conforme o HW e o SO. Comumente emprega-se a noção de Trap ou interrupção de SW para desviar para a rotina da chamada de sistema.

Este mecanismo é muito semelhante ao desvio para uma rotina de tratamento de interrupção - entretanto a Trap é provocada pelo programa do usuário.

Nesta versão do sistema:

- adicionamos a operação **TRAP** no conjunto de instruções do processador
- adicionamos um registrador reg[8] para codificar a Trap que se quer solicitar
- adicionamos um registrador reg[9] que aponta para os parâmetros da Trap.
- definimos códigos de traps para **IN (reg[8]=1)** e para **OUT (reg[8]=2)**
- a chamada de sistema IN - lê um valor inteiro do teclado, **o parâmetro para IN, em reg[9], é o endereço de memória a armazenar a leitura**
- a chamada de sistema OUT - escreve um valor na tela, **o parâmetro para OUT, em reg[9], é o endereço de memória cujo valor deve-se escrever na tela**
- Após carga dos registradores, a operação Trap provoca o desvio para respectiva rotina do SO
- esta definição de TRAP permite estender para outros códigos (em reg[8]) e para usar reg[9] de forma flexível. Por exemplo, se uma trap precisa de vários parâmetros, reg[9] pode apontar para a região de memória onde iniciam estes parâmetros armazenados.

Exemplificação.

```
IN
0  LDI 8, 1    // leitura
1  LDI 9, 4    // endereço a guardar
2  TRAP
3  STOP
4  _____ // valor lido estará armazenado aqui!!!
```

```
OUT
0  LDI 0, 999
1  STD 10, 0
3  LDI 8, 2    // escrita
4  LDI 9, 10   // endereço com valor a escrever
5  TRAP
6  STOP
7
8
9
10 999        // escrito na linha 1
```

Modifique programas existentes para que façam operações de entrada e saída, para testar e demonstrar estas funções.

No.	OPCODE	Descrição	Syntax	Micro-operation (significado)	R1	R2	P
Instruções JUMP							
1	JMP	Direct Jump, absoluto	JMP k	$PC \leftarrow k$			k
2	JMPI	Direct com registrador	JMPI Rs	$PC \leftarrow Rs$	Rs		
3	JMPIG	Condicional, com registrador	JMPIG Rs, Rc	if $Rc > 0$ then $PC \leftarrow Rs$ Else $PC \leftarrow PC + 1$	Rs	Rc	
4	JMPIL		JMPIL Rs, Rc	if $Rc < 0$ then $PC \leftarrow Rs$ Else $PC \leftarrow PC + 1$	Rs	Rc	
5	JMPIE		JMPIE Rs, Rc	if $Rc = 0$ then $PC \leftarrow Rs$ Else $PC \leftarrow PC + 1$	Rs	Rc	
6	JMPIM	Condicional com memória	JMPIM [A]	$PC \leftarrow [A]$			A
7	JMPIGM		JMPIGM [A], Rc	if $Rc > 0$ then $PC \leftarrow [A]$ Else $PC \leftarrow PC + 1$		Rc	A
8	JMPILM		JMPILM [A], Rc	if $Rc < 0$ then $PC \leftarrow [A]$ Else $PC \leftarrow PC + 1$		Rc	A
9	JMPIEM		JMPIEM [A], Rc	if $Rc = 0$ then $PC \leftarrow [A]$ Else $PC \leftarrow PC + 1$		Rc	A
10	STOP	Parada do programa					
Instruções Aritméticas							
11	ADDI	Adição Imediata	ADDI Rd, k	$Rd \leftarrow Rd + k$	Rd		k
12	SUBI	Subtração imediata	SUBI Rd, k	$Rd \leftarrow Rd - k$	Rd		k
13	ADD	Adição	ADD Rd, Rs	$Rd \leftarrow Rd + Rs$	Rd	Rs	
14	SUB	Subtração	SUB Rd, Rs	$Rd \leftarrow Rd - Rs$	Rd	Rs	
15	MULT	Multiplicação	MULT Rd, Rs	$Rd \leftarrow Rd * Rs$	Rd	Rs	
Instruções de Movimentação							
16	LDI	Carga imediata	LDI Rd, k	$Rd \leftarrow k$	Rd		k
17	LDD	Carga de memória	LDD Rd,[A]	$Rd \leftarrow [A]$	Rd		A
18	STD	Store em memória	STD [A],Rs	$[A] \leftarrow Rs$	Rs		A
19	LDX	Indirect load from memory	LDX Rd,[Rs]	$Rd \leftarrow [Rs]$	Rd	Rs	
20	STX	Indirect storage to memory	STX [Rd],Rs	$[Rd] \leftarrow Rs$	Rd	Rs	
21	SWAP	SWAP regs	SWAP Ra, Rb	$T \leftarrow Ra$ $Ra \leftarrow Rb$ $Rb \leftarrow T$			
22	TRAP	Chamada de sistema com parâmetros em r[8] e r[9]					