PONTIFÍCIA UNIVERSIDADE CATÓLICA DE CAMPINAS – PUC-CAMPINAS

Experimento 2 Sistemas Operacionais A

ALUNO	RA
Beatriz Morelatto Lorente	18071597
Cesar Marrote Manzano	18051755
Fabricio Silva Cardoso	18023481
Pedro Ignácio Trevisan	18016568

-= Sumário =-

1. Introdução	3
2. Apresentação dos erros do programa exemplo e suas soluções	4
3. Resultados da execução do programa exemplo	6
4. Resultados da execução do programa modificado	28
5. Respostas das perguntas	29
6. Análise dos Resultados	32
7. Conclusão	39

-= Introdução =-

O experimento realizado permitiu o entendimento da comunicação entre processos ou IPC (Inter-Process Communication). O experimento foi dividido em duas tarefas, com o objetivo de mostrar os tempos de transferência entre mensagens (enviadas através do mecanismo de fila de mensagens).

Na primeira tarefa, foi executado um programa simples, no qual um processo filho (Sender) mandava uma mensagem para outro (Receiver). O Receiver calculava o tempo médio e máximo de transferência e imprimia as informações.

Na segunda tarefa, havia três processos filhos, sendo que um era responsável por mandar as informações (Sender) para um outro processo (Receiver1) e este por um breve instante mandava uma mensagem para outro filho (Receiver2). O Receiver1 calculava o tempo total, médio, máximo e mínimo de transferência e envia essas informações para o Receiver2 imprimir. O usuário também poderia escolher o tamanho da mensagem que seria enviada, sendo que o usuário escolhia um número de 1 a 10, e este era multiplicado por 512, (representando 512kB).

-= Apresentação dos erros do programa exemplo e suas soluções =-

Ao compilar o programa pela primeira vez, foi mostrado no prompt alguns erros de sintaxe e lógica de programação. Os problemas estão listados abaixo, seguidos de suas soluções (as correções estão destacadas em negrito e itálico).

Problema nas bibliotecas

```
#include <sys/time.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <types.h>
#include <wait.h>
#include <ipc.h>
#include <msg.h>
```

Programa corrigido:

Algumas bibliotecas usam o recurso do SO, assim precisando do "sys/..." na frente.

```
#include <sys/time.h>
#include <stdio.h
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <wait.h>
#include <sys/ipc.h>
#include <sys/msg.h>
```

Problema 1,2 e 3

```
for( count = 0; count< NO_OF_CHILDREN; count- ) {
            if( 0 !=rtn) {
                 rtn == fork;
            } else {
                       exit(NULL);
            }
}</pre>
```

Programa Corrigido:

Nessa parte do código percebe-se quatro erros. A não declaração e o valor do rtn, a incrementação da incorreta do valor da variável "count", a falta do parênteses no fork() e a condição do else.

```
rtn = 1;
for( count = 0; count < NO_OF_CHILDREN; count++) {
    if( rtn != 0) {</pre>
```

Programa corrigido:

O valor usado na comparação para verificar se deu certo para remover a fila de mensagens foi alterado.

```
if( msgctl(queue_id,IPC_RMID,NULL) == -1 ) {
     fprintf(stderr,"Impossivel remover a fila!\n");
     exit(1);
}
```

Problema 5

```
delta -= receive_time.tv_sec - data_ptr→send_time.tv_sec;
delta = (receive_time.tv_usec - data_ptr→send_time.tv_usec) / (float)MICRO_PER_SECOND;
total +=- delta;
```

Problema corrigido:

A forma de calcular o delta e o total estão escritos de forma errada.

```
\label{eq:condition} \begin{split} \textit{delta} &= \textit{receive\_time.tv\_sec-data\_ptr} \rightarrow \textit{send\_time.tv\_sec}; \\ \textit{delta} &+= (\textit{receive\_time.tv\_usec-data\_ptr} \rightarrow \textit{send\_time.tv\_usec}) \, / \, (\textit{float}) \\ \textit{MICRO\_PER\_SECOND}; \\ \textit{total} &+= \textit{delta}; \end{split}
```

-= Resultados da execução do programa exemplo =-

Primeiramente executou-se o programa exemplo (Tarefa 1) no mesmo console (prompt de comando) que um programa para roubar tempo de CPU (chamado carga) e os seguintes resultados foram obtidos:

Rodada	Médio (seg)	Máximo (seg)	Carga	Mesmo Console
1	0.0000081880	0.0000690000	0	SIM
2	0.0000055520	0.0003090000	5	SIM
3	0.0000063880	0.0007540000	10	SIM
4	0.0000048460	0.0006150000	15	SIM
5	0.0000197438	0.0079910001	20	SIM
6	0.0000038660	0.0001090000	25	SIM
7	0.0000037460	0.0001030000	30	SIM
8	0.0000032820	0.0000170000	35	SIM
9	0.0000083560	0.0023020001	40	SIM
10	0.0000667123	0.0055209999	45	SIM

Tabela 1 - Execução no mesmo console

Fonte do programa usado para roubar tempo da CPU (carga.c):

```
#include <stdio.h>

int main ()
{

    int i = 0;
        while (1)
        {
            i++;
        }

    return 0;
}
```

O programa foi usado a partir da segunda rodada de teste, já iniciando com 5 cargas sendo executados ao mesmo tempo. A cada rodada foi sendo acrescentado mais 5 cargas para verificarmos o efeito no desvio.

A seguir mostra-se os prints de cada rodada de execução do programa no mesmo console.

```
18016568@P167247L:~/Downloads$ ./tarefa1
Pid do Receptor: 12957
Pid do Emissor: 12958

O tempo medio de transferencia: 0.0000081880
O tempo maximo de transferencia: 0.0000690000
```

Figura 1 - Execução 1: Print PID e resultados

have	msqid	proprietár	io perms	bytes u	sados mensag	gens
Segment	os da memór	ia compartil	.hada -			
chave	shmid	proprietár	io perms	bytes	nattch	status
0×0000000	0 425984	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 655361	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 557058	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 688131	18016568	600	1048576	2	dest
0×0000000	0 1572868	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 950277	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 983046	18016568	600	16777216	2	
0×0000000	0 1146887	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 1343496	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 1474569	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 1376266	18016568	600	67108864	2	dest
0×0000000	0 1671179	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 1867788	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 2555917	18016568	600	393216	2	dest
0×0000000	0 2654222	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 2129935	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 2162704	18016568	600	4194304	2	dest
0x0000000	0 2392081	18016568	600	524288	2	dest

Figura 2 - Execução 1: Print do comando ipcs

```
18016568@P167247L:~/Downloads$ Pid do Receptor: 13441
Pid do Emissor: 13442

O tempo medio de transferencia: 0.0000055520
O tempo maximo de transferencia: 0.0003090000
```

Figura 3 - Execução 2: Print PID e resultados

chave	msqid	proprietári	lo perms	bytes us	sados mensag	gens
Segmentos		ia compartil				
chave	shmid	proprietári	lo perms	bytes	nattch	status
00000000x	425984	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	655361	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	557058	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	688131	18016568	600	1048576	2	dest
00000000x	1572868	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	950277	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	983046	18016568	600	16777216	2	
00000000x	1146887	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1343496	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1474569	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1376266	18016568	600	67108864	2	dest
00000000x	1671179	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1867788	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	2555917	18016568	600	393216	2	dest
00000000x	2654222	18016568	600	524288	2	dest
000000000	2129935	18016568	600	524288	2	dest
000000000	2162704	18016568	600	4194304	2	dest
000000000		18016568	600	524288	2	dest

Figura 4 - Execução 2: Print do comando ipcs

```
18016568@P167247L:~/Downloads$ Pid do Emissor: 13707

Pid do Receptor: 13706

O tempo medio de transferencia: 0.0000063880

O tempo maximo de transferencia: 0.0007540000
```

Figura 5 - Execução 3: Print PID e resultados

chave	msqid	proprietár	io perms	bytes us	sados mensag	gens
- Segmentos	s da memór	ia compartil	.hada -			
chave	shmid	proprietár	io perms	bytes	nattch	status
00000000x0	425984	18016568	600	524288	2	dest
00000000x0	655361	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	557058	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	688131	18016568	600	1048576	2	dest
00000000x0	1572868	18016568	600	524288	2	dest
00000000x0	950277	18016568	600	524288	2	dest
00000000x0	983046	18016568	600	16777216	2	
00000000x0	1146887	18016568	600	524288	2	dest
00000000x0	1343496	18016568	600	524288	2	dest
00000000x0	1474569	18016568	600	524288	2	dest
00000000x0	1376266	18016568	600	67108864	2	dest
00000000x0	1671179	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1867788	18016568	600	524288	2	dest
00000000x0	2555917	18016568	600	393216	2	dest
000000000	2654222	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	2129935	18016568	600	524288	2	dest
000000000	2162704	18016568	600	4194304	2	dest
000000000	2392081	18016568	600	524288	2	dest

Figura 6 - Execução 3: Print do comando ipcs

```
18016568@P167247L:~/Downloads$ Pid do Receptor: 13775
Pid do Emissor: 13776

O tempo medio de transferencia: 0.0000048460
O tempo maximo de transferencia: 0.0006150000
```

Figura 7 - Execução 4: Print PID e resultados

have	msqid	proprietán	rio perms	bytes us	sados mensag	gens
Segmento	s da memór	ia compartil	lhada -			
have	shmid	proprietán	rio perms	bytes	nattch	status
0×00000000	425984	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	655361	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	557058	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	688131	18016568	600	1048576	2	dest
0×00000000	1572868	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	950277	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	983046	18016568	600	16777216	2	
0×00000000	1146887	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	1343496	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	1474569	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	1376266	18016568	600	67108864	2	dest
0×00000000	1671179	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	1867788	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	2555917	18016568	600	393216	2	dest
0×00000000	2654222	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	2129935	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	2162704	18016568	600	4194304	2	dest
0×00000000	2392081	18016568	600	524288	2	dest

Figura 8 - Execução 4: Print do comando ipcs

```
18016568@P167247L:~/Downloads$ Pid do Emissor: 13891
Pid do Receptor: 13890
O tempo medio de transferencia: 0.0000197438
O tempo maximo de transferencia: 0.0079910001
```

Figura 9 - Execução 5: Print PID e resultados

chave	msqid	proprietári	o perms	bytes us	sados mensag	jens
- Segmento:	da memór	ia compartilh	ada -			
chave	shmid	proprietári	o perms	bytes	nattch	status
00000000x	425984	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	655361	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	557058	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	688131	18016568	600	1048576	2	dest
00000000x	1572868	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	950277	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	983046	18016568	600	16777216	2	
00000000x	1146887	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1343496	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1474569	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1376266	18016568	600	67108864	2	dest
00000000x	1671179	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1867788	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	2555917	18016568	600	393216	2	dest
00000000x	2654222	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	2129935	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	2162704	18016568	600	4194304	2	dest
00000000x	2392081	18016568	600	524288	2	dest

Figura 10 - Execução 5: Print do comando ipcs

```
18016568@P167247L:~/Downloads$ Pid do Emissor: 13954
Pid do Receptor: 13953
D tempo medio de transferencia: 0.0000038660
D tempo maximo de transferencia: 0.0001090000
```

Figura 11 - Execução 6: Print PID e resultados

have	msqid	proprietár	io perms	bytes us	sados mensag	gens
Segmentos	da memór	ia compartil	hada -			
have	shmid	proprietár	io perms	bytes	nattch	status
x00000000	425984	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	655361	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	557058	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	688131	18016568	600	1048576	2	dest
x00000000	1572868	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	950277	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	983046	18016568	600	16777216	2	
x00000000	1146887	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	1343496	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	1474569	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	1376266	18016568	600	67108864	2	dest
x00000000	1671179	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	1867788	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	2555917	18016568	600	393216	2	dest
x00000000	2654222	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	2129935	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	2162704	18016568	600	4194304	2	dest
x00000000	2392081	18016568	600	524288	2	dest

Figura 12 - Execução 6: Print do comando ipcs

```
18016568@P167247L:~/Downloads$ Pid do Emissor: 14044
Pid do Receptor: 14043
O tempo medio de transferencia: 0.0000037460
O tempo maximo de transferencia: 0.0001030000
```

Figura 13 - Execução 7: Print PID e resultados

chave	msqid	proprietán	io perms	bytes us	sados mensag	gens
- Segmento	s da memór	ia compartil	.hada -			
chave	shmid	proprietán	io perms	bytes	nattch	status
0x00000000	425984	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	655361	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	557058	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	688131	18016568	600	1048576	2	dest
0x00000000	1572868	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	950277	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	983046	18016568	600	16777216	2	
0x00000000	1146887	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	1343496	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	1474569	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	1376266	18016568	600	67108864	2	dest
0x00000000	1671179	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	1867788	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	2555917	18016568	600	393216	2	dest
0x00000000	2654222	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	2129935	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	2162704	18016568	600	4194304	2	dest
0x00000000	2392081	18016568	600	524288	2	dest

Figura 14 - Execução 7: Print do comando ipcs

```
18016568@P167247L:~/Downloads$ Pid do Receptor: 14087
Pid do Emissor: 14088
O tempo medio de transferencia: 0.0000032820
O tempo maximo de transferencia: 0.0000170000
```

Figura 15 - Execução 8: Print PID e resultados

chave	msqid	proprietári	o perms	bytes us	sados mensag	gens
- Segmento:	da memór	ia compartilh	ada -			
chave	shmid	proprietári	o perms	bytes	nattch	status
00000000x0	425984	18016568	600	524288	2	dest
00000000x0	655361	18016568	600	524288	2	dest
00000000x0	557058	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	688131	18016568	600	1048576	2	dest
00000000x	1572868	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	950277	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	983046	18016568	600	16777216	2	
00000000x	1146887	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1343496	18016568	600	524288	2	dest
000000000	1474569	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1376266	18016568	600	67108864	2	dest
000000000	1671179	18016568	600	524288	2	dest
000000000	1867788	18016568	600	524288	2	dest
000000000	2555917	18016568	600	393216	2	dest
000000000	2654222	18016568	600	524288	2	dest
000000000	2129935	18016568	600	524288	2	dest
000000000	2162704	18016568	600	4194304	2	dest
00000000x	2392081	18016568	600	524288	2	dest

Figura 16 - Execução 8: Print do comando ipcs

```
18016568@P167247L:~/Downloads$ Pid do Emissor: 14183
Pid do Receptor: 14182
O tempo medio de transferencia: 0.0000083560
O tempo maximo de transferencia: 0.0023020001
```

Figura 17 - Execução 9: Print PID e resultados

chave	msqid	proprietár	io perms	bytes us	sados mensag	gens
- Segmento:	s da memór	ia compartil	hada -			
chave	shmid	proprietár	io perms	bytes	nattch	status
0x00000000	425984	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	655361	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	557058	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	688131	18016568	600	1048576	2	dest
0x00000000	1572868	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	950277	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	983046	18016568	600	16777216	2	
0x00000000	1146887	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	1343496	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	1474569	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	1376266	18016568	600	67108864	2	dest
0x00000000	1671179	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	1867788	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	2555917	18016568	600	393216	2	dest
0x00000000	2654222	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	2129935	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	2162704	18016568	600	4194304	2	dest
0×00000000	2392081	18016568	600	524288	2	dest

Figura 18 - Execução 9: Print do comando ipcs

```
18016568@P167247L:~/Downloads$ Pid do Receptor: 14258
Pid do Emissor: 14259

O tempo medio de transferencia: 0.0000667123
O tempo maximo de transferencia: 0.0055209999
```

Figura 19 - Execução 10: Print PID e resultados

have msq	ld proprieta	rio perms	bytes us	ados mensag	jens
Segmentos da	memória comparti	lhada -			
:have shmi	id proprietá	rio perms	bytes	nattch	status
x000000000 4259	18016568	600	524288	2	dest
x000000000 655	361 18016568	600	524288	2	dest
x00000000 5570	18016568	600	524288	2	dest
x00000000 688	131 18016568	600	1048576	2	dest
x000000000 1572	2868 18016568	600	524288	2	dest
x00000000 9502	277 18016568	600	524288	2	dest
x00000000 9830	18016568	600	16777216	2	
x000000000 1140	18016568	600	524288	2	dest
x000000000 1343	3496 18016568	600	524288	2	dest
x000000000 1474	18016568	600	524288	2	dest
x00000000 1370	5266 18016568	600	67108864	2	dest
x00000000 167:	1179 18016568	600	524288	2	dest
x00000000 1867	7788 18016568	600	524288	2	dest
x00000000 255!	5917 18016568	600	393216	2	dest
x00000000 2654	1222 18016568	600	524288	2	dest
x00000000 2129	9935 18016568	600	524288	2	dest
x00000000 2162	2704 18016568	600	4194304	2	dest
x000000000 2392	2081 18016568	600	524288	2	dest
Arrays o	de semáforos				
have semi	id proprietá	rio perms	nsems		

Figura 20 - Execução 10: Print do comando ipcs

Após executar o programa exemplo e o programa carga no mesmo console, os mesmos foram executados, porém em consoles diferentes:

Rodada	Médio (seg)	Máximo (seg)	Carga	Mesmo Console
1	0.0000030680	0.0000490000	0	NÃO
2	0.0000233219	0.0007560000	5	NÃO
3	0.0000035400	0.0000290000	10	NÃO
4	0.0003147016	0.0043890001	15	NÃO
5	0.0001015843	0.0066189999	20	NÃO
6	0.0000111439	0.0038999999	25	NÃO
7	0.0000585121	0.0039039999	30	NÃO
8	0.0002504069	0.0039049999	35	NÃO
9	0.0000347140	0.0017930000	40	NÃO
10	0.0000038800	0.0000180000	45	NÃO

Tabela 2 - Execução em consoles diferentes

Fonte do programa usado para roubar tempo da CPU (carga.c):

```
#include <stdio.h>
int main ()
{
    int i = 0;
        while (1)
        {
             i++;
        }
    return 0;
}
```

O programa foi usado de maneira idêntica à execução do programa no mesmo console.

A seguir mostra-se os prints de cada rodada de execução do programa no mesmo console.

```
18016568@P167257L:~/Downloads$ ./tarefa1
Pid do Receptor: 9259
Pid do Emissor: 9260

O tempo medio de transferencia: 0.0000030680
O tempo maximo de transferencia: 0.0000490000
```

Figura 21 - Execução 1: Print PID e resultados

have	msqid	proprietár	io perms	bytes us	sados mensag	gens
Segmentos	da memór	ia compartil	hada -			
:have	shmid	proprietár	io perms	bytes	nattch	status
×000000000	294912	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	720897	18016568	600	524288	2	dest
×000000000	753666	18016568	600	16777216	2	
×000000000	1343491	18016568	600	524288	2	dest
×000000000	557060	18016568	600	524288	2	dest
×000000000	917509	18016568	600	524288	2	dest
×000000000	1146886	18016568	600	524288	2	dest
×000000000	1048583	18016568	600	67108864	2	dest
×000000000	1245192	18016568	600	524288	2	dest
×000000000	1441801	18016568	600	524288	2	dest
×000000000	3014666	18016568	600	524288	2	dest
×000000000	1835019	18016568	600	524288	2	dest
×000000000	3047436	18016568	600	2097152	2	dest
x00000000	4063245	18016568	600	524288	2	dest
×000000000	4096014	18016568	600	4194304	2	dest
×00000000	4325391	18016568	600	524288	2	dest
×000000000	4390928	18016568	600	393216	2	dest
x00000000	4489233	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	4587538	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	4620307	18016568	600	67108864	2	dest

Figura 22 - Execução 1: Print do comando ipcs

```
18016568@P167257L:~/Downloads$ ./tarefa1
Pid do Receptor: 22397
Pid do Emissor: 22398

O tempo medio de transferencia: 0.0000233219
O tempo maximo de transferencia: 0.0007560000
```

Figura 23 - Execução 2: Print PID e resultados

chave	msqid	proprietá	rio perms	bytes us	sados mensag	gens
- Segmento	s da memór	ia comparti	lhada -			
chave	shmid	proprietá	rio perms	bytes	nattch	status
0x00000000	294912	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	720897	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	753666	18016568	600	16777216	2	
0x00000000	1343491	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	557060	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	917509	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	1146886	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	1048583	18016568	600	67108864	2	dest
0x00000000	1245192	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	1441801	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	3014666	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	1835019	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	3047436	18016568	600	2097152	2	dest
0x00000000	4063245	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	4096014	18016568	600	4194304	2	dest
0x00000000	4325391	18016568	600	524288	2	dest
0x00000000	4390928	18016568	600	393216	2	dest
0x00000000	4489233	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	4849682	18016568	600	524288	2	dest
0×00000000	4882451	18016568	600	67108864	2	dest

Figura 24 - Execução 2: Print do comando ipcs

```
18016568@P167257L:~/Downloads$ ./tarefa1
Pid do Receptor: 22658
Pid do Emissor: 22659

O tempo medio de transferencia: 0.0000035400
O tempo maximo de transferencia: 0.0000290000
```

Figura 25 - Execução 3: Print PID e resultados

:have	msqid	proprietán	rio perms	bytes us	sados mensag	gens
Segmento	s da memór	ia compartil	lhada -			
:have	shmid	proprietán	rio perms	bytes	nattch	status
00000000x	294912	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	720897	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	753666	18016568	600	16777216	2	
x00000000	1343491	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	557060	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	917509	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1146886	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1048583	18016568	600	67108864	2	dest
00000000x	1245192	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1441801	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	3014666	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1835019	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	3047436	18016568	600	2097152	2	dest
00000000x	4063245	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	4096014	18016568	600	4194304	2	dest
x00000000	4325391	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	4390928	18016568	600	393216	2	dest
x00000000	4489233	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	5242898	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	5275667	18016568	600	67108864	2	dest

Figura 26 - Execução 3: Print do comando ipcs

```
18016568@P167257L:~/Downloads$ ./tarefa1
Pid do Receptor: 22934
Pid do Emissor: 22935

O tempo medio de transferencia: 0.0003147016
O tempo maximo de transferencia: 0.0043890001
```

Figura 27 - Execução 4: Print PID e resultados

have	msqid	proprietán	io perms	bytes us	sados mensag	gens
Segmento	s da memór	ia compartil	lhada -			
have	shmid	proprietán	io perms	bytes	nattch	status
x00000000	294912	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	720897	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	753666	18016568	600	16777216	2	
x00000000	1343491	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	557060	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	917509	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	1146886	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	1048583	18016568	600	67108864	2	dest
x00000000	1245192	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	1441801	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	3014666	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	1835019	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	3047436	18016568	600	2097152	2	dest
x00000000	4063245	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	4096014	18016568	600	4194304	2	dest
x00000000	4325391	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	4390928	18016568	600	393216	2	dest
x00000000	4489233	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	5668882	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	5701651	18016568	600	67108864	2	dest

Figura 28 - Execução 4: Print do comando ipcs

```
18016568@P167257L:~/Downloads$ ./tarefa1
Pid do Receptor: 23126
Pid do Emissor: 23127

O tempo medio de transferencia: 0.0001015843
O tempo maximo de transferencia<u>:</u> 0.0066189999
```

Figura 29 - Execução 5: Print PID e resultados

have	msqid	proprietár	io perms	bytes us	sados mensa	gens
Segmento	s da memór	ia compartil	.hada -			
have	shmid	proprietár	io perms	bytes	nattch	status
00000000x	294912	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	720897	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	753666	18016568	600	16777216	2	
00000000x	1343491	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	557060	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	917509	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1146886	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1048583	18016568	600	67108864	2	dest
00000000x	1245192	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1441801	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	3014666	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1835019	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	3047436	18016568	600	2097152	2	dest
00000000x	4063245	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	4096014	18016568	600	4194304	2	dest
00000000x	4325391	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	4390928	18016568	600	393216	2	dest
00000000x	4489233	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	6029330	18016568	600	524288	2	dest
000000000	6062099	18016568	600	67108864	2	dest

Figura 30 - Execução 5: Print do comando ipcs

```
18016568@P167257L:~/Downloads$ ./tarefa1
Pid do Receptor: 23287
Pid do Emissor: 23288

O tempo medio de transferencia: 0.0000111439
O tempo maximo de transferencia: 0.0038999999
```

Figura 31 - Execução 6: Print PID e resultados

chave	msqid	proprietá	rio perms	bytes us	sados mensag	gens
- Segmento:	s da memór	ia compartil	lhada -			
chave	shmid	proprietá	rio perms	bytes	nattch	status
00000000x	294912	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	720897	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	753666	18016568	600	16777216	2	
00000000x	1343491	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	557060	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	917509	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1146886	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1048583	18016568	600	67108864	2	dest
00000000x	1245192	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1441801	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	3014666	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1835019	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	3047436	18016568	600	2097152	2	dest
00000000x	4063245	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	4096014	18016568	600	4194304	2	dest
00000000x	4325391	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	4390928	18016568	600	393216	2	dest
00000000x	4489233	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	6357010	18016568	600	524288	2	dest
000000000	6389779	18016568	600	67108864	2	dest

Figura 32 - Execução 6: Print do comando ipcs

```
18016568@P167257L:~/Downloads$ ./tarefa1
Pid do Receptor: 23409
Pid do Emissor: 23410

O tempo medio de transferencia: 0.0000585121
O tempo maximo de transferencia: 0.0039039999
```

Figura 33 - Execução 7: Print PID e resultados

chave	msqid	proprietán	rio perms	bytes us	sados mensag	gens
- Segmento:	s da memór	ia compartil	lhada -			
chave	shmid	proprietán	rio perms	bytes	nattch	status
00000000x	294912	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	720897	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	753666	18016568	600	16777216	2	
00000000x	1343491	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	557060	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	917509	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1146886	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1048583	18016568	600	67108864	2	dest
00000000x	1245192	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1441801	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	3014666	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	1835019	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	3047436	18016568	600	2097152	2	dest
00000000x	4063245	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	4096014	18016568	600	4194304	2	dest
00000000x	4325391	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	4390928	18016568	600	393216	2	dest
00000000x	4489233	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	6651922	18016568	600	524288	2	dest
00000000x	6684691	18016568	600	67108864	2	dest

Figura 34 - Execução 7: Print do comando ipcs

```
18016568@P167257L:~/Downloads$ ./tarefa1
Pid do Receptor: 23496
Pid do Emissor: 23497

O tempo medio de transferencia: 0.0002504069
O tempo maximo de transferencia: 0.0039049999
```

Figura 35 - Execução 8: Print PID e resultados

have	msqid	proprietár	io perms	bytes us	sados mensag	gens
Segment	os da memói	ria compartil	hada -			
have	shmid	proprietár	io perms	bytes	nattch	status
0×0000000	0 294912	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 720897	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 753666	18016568	600	16777216	2	
0×0000000	0 1343491	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 557060	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 917509	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 1146886	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 1048583	18016568	600	67108864	2	dest
0×0000000	0 1245192	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 1441801	18016568	600	524288	2	dest
0×0000000	0 3014666	18016568	600	524288	2	dest
×0000000	0 1835019	18016568	600	524288	2	dest
×0000000	0 3047436	18016568	600	2097152	2	dest
×0000000	0 4063245	18016568	600	524288	2	dest
×0000000	0 4096014	18016568	600	4194304	2	dest
×0000000	0 4325391	18016568	600	524288	2	dest
×0000000	0 4390928	18016568	600	393216	2	dest
	0 4489233	18016568	600	524288	2	dest

Figura 36 - Execução 8: Print do comando ipcs

```
18016568@P167257L:~/Downloads$ ./tarefa1
Pid do Receptor: 23613
Pid do Emissor: 23614

O tempo medio de transferencia: 0.0000347140
O tempo maximo de transferencia: 0.0017930000
```

Figura 37 - Execução 9: Print PID e resultados

:have	msqid	proprietári	o perms	bytes us	sados mensag	gens
Segmento	s da memór	ia compartilh	ada -			
:have	shmid	proprietári	o perms	bytes	nattch	status
x00000000	294912	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	720897	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	753666	18016568	600	16777216	2	
x00000000	1343491	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	557060	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	917509	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	1146886	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	1048583	18016568	600	67108864	2	dest
x00000000	1245192	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	1441801	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	3014666	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	1835019	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	3047436	18016568	600	2097152	2	dest
x00000000	4063245	18016568	600	524288	2	dest
x00000000	4096014	18016568	600	4194304	2	dest
x00000000	4325391	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	4390928	18016568	600	393216	2	dest
×00000000			600	524288	2	dest

Figura 38 - Execução 9: Print do comando ipcs

```
18016568@P167257L:~/Downloads$ ./tarefa1
Pid do Receptor: 23728
Pid do Emissor: 23729

O tempo medio de transferencia: 0.0000038800
O tempo maximo de transferencia: 0.0000180000
```

Figura 39 - Execução 10: Print PID e resultados

have	msqid	proprietán	rio perms	bytes us	sados mensag	gens
Segment	os da memór	ia compartil	lhada -			
:have	shmid	proprietán	rio perms	bytes	nattch	status
×0000000	0 294912	18016568	600	524288	2	dest
×0000000	0 720897	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	0 753666	18016568	600	16777216	2	
×00000000	0 1343491	18016568	600	524288	2	dest
×0000000	0 557060	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	0 917509	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	0 1146886	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	0 1048583	18016568	600	67108864	2	dest
×00000000	0 1245192	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	0 1441801	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	0 3014666	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	0 1835019	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	0 3047436	18016568	600	2097152	2	dest
×00000000	0 4063245	18016568	600	524288	2	dest
×00000000	0 4096014	18016568	600	4194304	2	dest
×00000000	0 4325391	18016568	600	524288	2	dest
×0000000	0 4390928	18016568	600	393216	2	dest
×0000000	0 4489233	18016568	600	524288	2	dest
×0000000	0 7602194	18016568	600	524288	2	dest
×0000000	0 7634963	18016568	600	67108864	2	dest

Figura 40 - Execução 10: Print do comando ipcs

-= Resultados da execução do programa modificado =-

Após modificar o programa e executá-lo, os seguintes resultados foram obtidos (foram feitos dois testes em duas máquinas diferentes para melhor análise do experimento):

Rodada	Tamanho da	Total (seg)	Médio (seg)	Máximo (seg)	Mínimo (seg)
	mensagem				
1	1 * 512	0.0026680126	0.0000053360	0.0000710000	0.0000030000
2	2 * 512	0.0024850108	0.0000049700	0.0000570000	0.0000030000
3	3 * 512	0.0026250121	0.0000052500	0.0000770000	0.0000030000
4	4 * 512	0.0025220104	0.0000050440	0.0000570000	0.0000030000
5	5 * 512	0.0026990112	0.0000053980	0.0000590000	0.0000030000
6	6 * 512	0.0026640114	0.0000053280	0.0001220000	0.0000030000
7	7 * 512	0.0025610109	0.0000051220	0.0000560000	0.0000030000
8	8 * 512	0.0028090125	0.0000056180	0.0000700000	0.0000040000
9	9 * 512	0.0030410120	0.0000060820	0.0000610000	0.0000040000
10	10 * 512	0.0028020116	0.0000056040	0.0000610000	0.0000040000

Tabela 3 - Execução 1: Resultados do programa modificado

Rodada	Tamanho da	Total (seg)	Médio (seg)	Máximo (seg)	Mínimo (seg)
	mensagem				
1	1 * 512	0,0413350053	0,0000826700	0,0015330000	0,0000060000
2	2 * 512	0,0279500186	0,0000559000	0,0018160000	0,0000160000
3	3 * 512	0,0323980413	0,0000647961	0,0021060000	0,0000100000
4	4 * 512	0,0311090201	0,0000622180	0,0010340000	0,0000120000
5	5 * 512	0,0104360376	0,0000208721	0,0000670000	0,0000170000
6	6 * 512	0,0073929941	0,0000147860	0,0000440000	0,0000060000
7	7 * 512	0,0159809887	0,0000319620	0,0004070000	0,0000120000
8	8 * 512	0,0165020209	0,0000330040	0,0004350000	0,0000190000
9	9 * 512	0,0250889901	0,0000501780	0,0020099999	0,0000140000
10	10 * 512	0,0278699677	0,0000557399	0,0030330000	0,0000110000

Tabela 4 - Execução 2: Resultados do programa modificado

O tamanho da mensagem foi sendo aumentado, com o intuito de observar o impacto nos desvios. Como é observado na tabela, o tamanho da mensagem se inicia em 512 (1 * 512) e vai até 5120 (10 * 512), aumentando 512 a cada rodada

-= Respostas das perguntas =-

Perguntas do relatório

Pergunta 1: Esclarecer o que são: Berkeley Unix, System V, POSIX, AT&T, socket, fila de mensagens, memória compartilhada e pipes.

Resposta:

- **Berkeley Unix:** Sistema Unix desenvolvido pela Universidade da Califórnia em Berkeley, usado no período de 1977 até 1955.
- **System V:** System V, ou SysV, é uma das primeiras versões comerciais do sistema Unix, desenvolvida pela American Telephone & Telegraph (AT&T).
- POSIX: Portable Operation System Interface, ou de forma abreviada, POSIX é um padrão definido para a compatibilidade entre os diversos sistemas distribuídos baseados no Unix. Ele é responsável por definir algumas variáveis que são obrigatórias além de alguns diretórios padrões dos sistemas Unix.
- AT&T: Empresa americana responsável pela prestação de serviços de telecomunicações. Ficou famosa no ramo da computação por conta do desenvolvimento e da distribuição do famoso System V.
- Socket: Mecanismo de comunicação baseado no Protocolo de Internet. Normalmente usado para implementar um modelo cliente/servidor, que permite a troca de mensagens entre processos de uma aplicação servidor e de uma aplicação cliente.
- Fila de Mensagens: Uma fila de mensagens é uma forma de comunicação assíncrona entre serviços. Na fila, as mensagens são armazenadas até serem processadas ou excluídas. O funcionamento se deve pela teoria do produtor/consumidor, onde um ou mais processos são responsáveis por produzir um conteúdo para a fila e um ou mais consumidores são responsáveis por ler (consumir) o que está na fila.
- Memória Compartilhada: Memória que pode ser acessada por mais de um processo de forma simultânea, compartilhando dados entre si.
- **Pipes:** Comunicação entre dois ou mais processos relacionados. Pode ser a comunicação com um processo ou entre Pai e Filho.

Pergunta 2: As chamadas ipcs e ipcrm apresentam informações sobre quais tipos de recursos?

Resposta: *ipcs* é responsável por mostrar quais são as filas de mensagens que estão disponíveis, quais são os segmentos de memória compartilhados e todas as informações dos próprios, como por exemplo o quanto de memoria está sendo utilizado, além dos semáforos que estão sendo executados. Já o comando *ipcrm* é responsável por excluir Inter processos de comunicação (IPC) e todas as estruturas de dados a ela associada do sistema.

Pergunta 3: Qual a diferença entre o handle devolvido pela chamada msgget e a chave única?

Resposta: A diferença entre o handle devolvido pelomsgget() e a chave única, é que o handle é um inteiro positivo que permite acesso a informações futuras, já a chave única devolve o ID da fila de mensagens.

Pergunta 4: Há tamanhos máximos para uma mensagem? Quais?

Resposta: Segundo a estrutura definida pelo IPC, sim, onde o tamanho é igual apenas 1 byte. Esse problema é contornado com a declaração de uma struct, onde o tamanho máximo da mensagem passa a ser definido pelo programador e varia de acordo com a aplicação.

Pergunta 5: Há tamanhos máximos para uma fila de mensagens? Quais?

Resposta: O tamanho da fila de mensagens é definido pelo tamanho do seu buffer e pode ser divido em 3 categorias para limitar o tamanho máximo da fila, são eles:

- Zero Nenhuma mensagem fica esperando. A próxima mensagem só é enviada quando a ultima é lida
- Limitada Limitada por um numero finito N de mensagens.
- Ilimitada Buffer não tem um tamanho limite definido.

Pergunta 6: Para que serve um typedef?

Resposta: typedef serve para definir algo como um tipo. Por exemplo ao usar o typedef antes de uma struct, é definido que o nome atribuído para aquela struct passa a ser um novo tipo, como int ou char, porem carregando as características definidas na struct.

Pergunta 7: Onde deve ser usado o que é definido através de um typedef?

Resposta: Deve ser usando antes da declaração da variável, criando uma referência ao tipo da variável declarada e permitindo o uso de sinônimo. Ex: typedef struct Nome passa a ser chamado no programa apenas por Nome, por conta da referência criada.

Pergunta 8: Na chamada msgsnd há o uso de cast, porém agora utiliza-se um "&" antes de message_buffer. Explicar para que serve o "&" e o que ocorreria se este fosse removido.

Resposta: O "&" é utilizado para indicar o endereço de memória de uma variável. No programa, sem a utilização do "&" resultaria em um erro pois a função msgsnd espera um ponteiro no parâmetro, além da informação buscada ser errada, pois a função busca o endereço de memória e não o conteúdo da variável.

Perguntas do programa

Pergunta 1: O que é um protótipo? Por qual motivo é usado?

Resposta: Protótipo é uma declaração de uma função, o tipo dela, o seu nome assim como o de seus parâmetros também. É usado para alocar espaço de memória previamente.

Pergunta 2: O que significa cada um dos dígitos 0666?

Resposta: Os números "0666" são as permissões de acesso do Unix (permissão de leitura e escrita para todos), juntamente com o "IPC_CREATE", são flags usadas para indicar alguma coisa para o sistema. Em relação a cada dígito desta permissão, o 0 no início define que o número é um octal, o segundo campo é o "suid" que disponibiliza uma permissão especial onde os arquivos executáveis que possuam a permissão suid serão executados em nome do dono do arquivo, e não em nome de quem os executou. No terceiro campo tempos o sgid que de maneira semelhante, a permissão atua em diretórios. A permissão sgid é uma permissão de grupo, portanto aparece no campo de permissões referente ao grupo. Num diretório com a permissão sgid, todos os arquivos criados pertencerão ao grupo do diretório em questão, o que é especialmente útil em diretórios com o qual trabalham um grupo de usuários pertencentes ao mesmo grupo. E o quarto campo, é a permissão sticky que inibe usuários de apagarem arquivos que não tenham sido criados por eles mesmos. O número 6 ativa as permissões suid e sgid e não ativa o sticky, e por isso temos 0666.

Pergunta 3: Para que serve o arquivo stderr?

Resposta: O arquivo stderr é responsável por receber os erros do arquivo executável, gerando uma saída de erro padrão. O erro padrão é um tipo de saída, que é utilizada pelos programas para envio de mensagens de erro ou de diagnóstico. Este fluxo é independente da saída padrão do programa e pode ser redirecionado separadamente. O destino usual é o terminal de texto onde o programa foi executado, para que haja uma grande chance da saída ser observada mesmo que a "saída padrão" tenha sido redirecionada (e, portanto, não observável prontamente). Por exemplo, a saída de um programa em uma canalização Unix é

redirecionada para a entrada do próximo programa, mas os erros de cada um deles continuam sendo direcionados ao terminal de texto. É aceitável, e até normal, que a "saída padrão" e o "erro padrão" sejam direcionados para o mesmo destino, como um terminal de texto.

As mensagens aparecem na mesma ordem em que o programa as escreve. O descritor de arquivo para o erro padrão é 2; a variável correspondente na biblioteca stdio.h é FILE *stderr.

Pergunta 4: Caso seja executada a chamada fprintf com o handler stderr, onde aparecerá o seu resultado?

Resposta: Será apresentado no prompt de saída.

Pergunta 5: Onde stderr foi declarado?

Resposta: Stderr é algo já declarado e pode ser incluído através de bibliotecas, mais especificadamente na biblioteca <stdio. h>.

Pergunta 6: Explicar o que são e para que servem stdin e stdout.

Resposta: Stdin são as entradas do programa, podendo ser arquivos ou comandos do teclado, e o Stdout são as saídas do programa, que regularmente é o monitor.

Pergunta 7: O que ocorre com a fila de mensagem se ela não é removida e os processos terminam?

Resposta: A fila de mensagens fica retida, apenas ocupando espaço de memória, sendo necessário mandar o comando iporm para remover.

Pergunta 8: Qual será o conteúdo de data_ptr?

Resposta: data_ptr receberá o tamanho máximo da mensagem, definido dentro da struct message_buffer pela variável mtext.

-= Análise dos Resultados =-

Tarefa 1 (programa exemplo)

Para melhor análise dos resultados, alguns gráficos foram feitos e estão sendo mostrados abaixo:

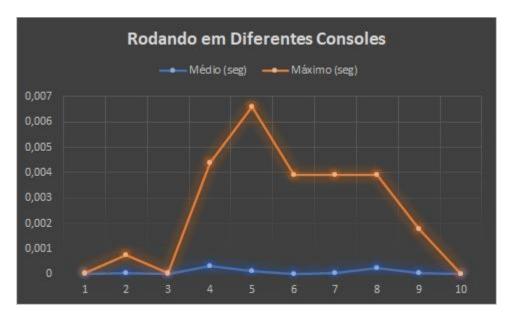


Gráfico 41 - Programa exemplo e carga, rodando em diferentes consoles



Gráfico 2 - Programa exemplo e carga, rodando no mesmo console

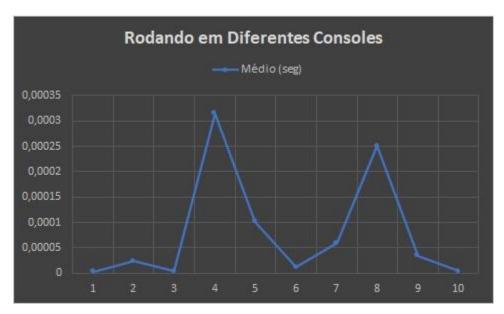


Gráfico 3 - Tempo médio, rodando em diferentes consoles



Gráfico 4 - Tempo médio rodando no mesmo console

Os gráficos mostram que apesar do aumento da carga (uso de CPU), o tempo de envio da mensagem não aumentou. A ideia de que o tempo de envio aumentaria se deve ao fato de que mais processos estão usando a CPU e consequentemente, os processos demoram mais para terminar. Porém esse fato não ocorreu e observa-se que:

- Rodando o programa exemplo e a carga em consoles diferentes, o tempo variou bastante;
- Rodando no mesmo console, o tempo foi praticamente igual em todas as rodadas, exceto na rodada 5 e 10.

O fato dos tempos não aumentarem com o tempo, provavelmente ocorreu devido ao frequency scaling. A técnica consiste na incrementação (feita pelo SO) da frequência do clock do processador, conforme a CPU é mais requisitada, aumentando assim a velocidade da CPU e consequentemente aumentando a velocidade

com que os processos são executados. Isso pode justificar o fato de os tempos de envio não sofrerem grandes mudanças ao longo das rodadas de teste.

Observa-se também que quando os programas são executados no mesmo console, o tempo é menor e quando executamos em consoles diferentes, o tempo é maior. Quando executamos processos no mesmo console, estes são escalonados um em seguida do outro, diminuindo o tempo de execução de cada um. Quando executamos os processos em diferentes terminais, pelo fato de executarmos o programa da carga primeiro, o programa exemplo pode demorar mais a vir ser escalonado, pelo fato de a CPU já estar sendo utilizada. Isso resulta na maior variância do tempo de envio.

Tarefa 2 (programa modificado)

Para melhor análise dos resultados, alguns gráficos foram feitos e estão sendo mostrados abaixo:



Gráfico 5 - Execução 1: Tempo total do programa modificado



Gráfico 6 - Execução 1: Tempo médio do programa modificado



Gráfico 7 - Execução 1: Tempo máximo do programa modificado



Gráfico 8 – Execução 1: Tempo mínimo do programa modificado



Gráfico 9 - Execução 2: Tempo total do programa modificado



Gráfico 10 - Execução 2: Tempo médio do programa modificado



Gráfico 11 - Execução 2: Tempo máximo do programa modificado



Gráfico 12 - Execução 2: Tempo mínimo do programa modificado

No programa modificado, não houve o aumento no uso da CPU, apenas o aumento no tamanho da mensagem, portanto a análise gira em torno deste tamanho. Os tempos principais a serem observados são o tempo total e o tempo médio, uma vez que mostraram que o aumento no tamanho da mensagem não influenciou no aumento gradativo de envio da mensagem. As variações entre as rodadas de teste são resultado do escalonamento dos processos. Não sabemos quais processos estavam rodando na CPU no determinado instante do teste do programa, e por isso o processo do programa pode ter demorado um pouco mais a ser executado devido a algum outro processo que ficou mais tempo na CPU.

-= Conclusão =-

Através deste experimento foi discutido como acontece a comunicação entre processos (IPC), o conceito de fila de mensagens e o entendimento de cada um desses conceitos. Usando o Sistema Operacional Linux para testar os programas, observamos a relação de algumas variáveis que afetam o tempo de envio de uma mensagem. Chamadas de funções como msgsnd(), msgrcv(), além do tempo de transferir a mensagem e o tempo para troca de contexto, causam um desvio no tempo de envio da mensagem.

Também foi possível compreender a utilidade de novas funções como: msgget(), msgclt(), msgsnd() e msgrcv(). A primeira função cria a fila de mensagens, a segunda exclui a fila de mensagens, a terceira envia uma mensagem e a quarta recebe a mensagem.

Outro fato importante foi o estudo de novos comandos do terminal Linux como ipcs e ipcrm. O primeiro comando é responsável por mostrar quais são as filas de mensagens disponíveis e os segmentos de memória compartilhados. Já o segundo comando é responsável por excluir IPCs e todas as estruturas de dados associadas.