

\*ALUNO: JOÃO

GABRIEL CARNEIRO

MEDEIROS.



INSTITUTO FEDERAL DE  
EDUCAÇÃO, CIÊNCIA E TECNOLOGIA

GEARA

Departamento de Telemática

Avaliação de Software e Sistema de Tempo-Real

Prof. Paulo Régis C. de Araújo

Nome:

1. Elabore, em linguagem C, duas funções para comunicação entre threads: uma função de envio sincronizado e temporizado (`int send_sync_timeout(int *buf, int c, float tempo)`) e uma função de recepção temporizada (`((int receive_timeout(int *buf, int c, float tempo))`). Utilize o conceito de busy wait loop e flag para a sincronização. (6 escores)
2. Elabore o escopo de recebimento de votos do processo driver, de um programa com 3 versões, utilizando o conceito de (espera seletiva). Obs: não precisa apresentar o envio do status de comparação realizado pelo processo driver. (6 escores)
3. Quatro threads (`Ta()`, `Tb()`, `Tc()` e `Td()`) devem enviar mensagens, por canal de comunicação sincronizado, para um processo destino chamado de driver. A thread `Ta()`, antes de enviar sua mensagem, aguarda em uma função de atraso 12 segundos. A thread `Tb()`, antes de enviar sua mensagem, aguarda em uma função de atraso 6 segundos. A thread `Tc()`, antes de enviar sua mensagem, aguarda em uma função de atraso 20 segundos. E, por fim, a thread `Td()`, antes de enviar sua mensagem, aguarda em uma função de atraso 1 segundo. Se a thread driver realizar o recebimento das mensagens das threads `Ta()`, `Tb()`, `Tc()` e `Td()` sequencialmente através de 4 funções de recepção (ex. `receive(&x, 0)`; // para `Ta`, `receive(&x, 1)`; // para `Tb`, `receive(&x, 2)`; // para `Tc`, `receive(&x, 3)` para `Td`, depois de quantos segundos a thread driver receberá o valor enviado pela thread `Td()`? Explique sua resposta. (4 escores)

\*Aluno: JOÃO GABRIEL CARNEIRO MEDEIROS,

} → int Send\_Sync\_time(int \*buffer, int c, float tempo) {  
time\_t inicio, fim;

canal[c] = \*buffer;

inicio = time(NULL);

do {  
fim = time(NULL);

} while ((canal[c] == -1) && (diffTime(fim, inicio) <= tempo))  
if (canal[c] == -1) {

return 0;

} else {

return 1;

}

→ int receive\_time(int \*buffer, int c, float tempo) {  
time\_t inicio, fim;

inicio = time(NULL);

do {  
fim = time(NULL);

} while ((canal[c] == -1) && (diffTime(fim, inicio) <= tempo))  
if (canal[c] != -1) {

\*buffer = canal[c];

canal[c] = -1;

return 0;

} else {

return 1;

}

02) Podemos fazer a seguinte análise:

i)  $\text{int canal}[3] = \{-1, -1, -1\};$

void driver()

$\text{int vetor}[3], \text{int i}, \text{int indice};$

$\text{for} (i=0; i < 3; i++) \{$

$\text{indice} = \text{alt\_wait}(3, \text{canal});$

$\text{receive}(\&\text{vetor}[\text{indice}], \text{indice});$

$\}$

$\}$

ii)  $\text{obs: int alt\_wait}(\text{int a}, \text{int vet}[]) \{$

$\text{int x} = 0$

$\text{while} (1) \{$

$\text{for} (x=0; x < a; x++) \{$

$\text{if} (\text{vet}[x] != -1) \{$

$\text{return } x;$

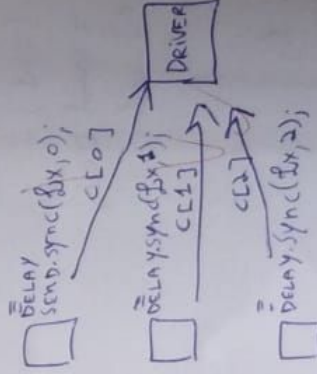
$\}$

$\}$

$\text{return } 0;$

$\}$

iii)  $\text{onde:}$

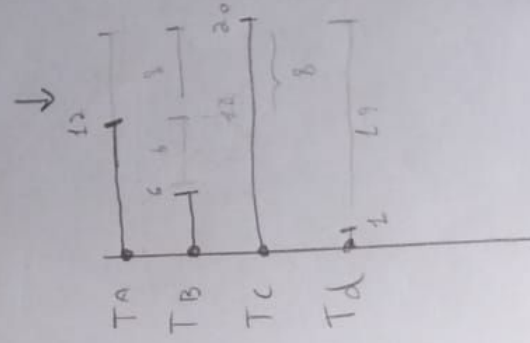




3) Sabendo que, na thread "DRIVER" temos:  
\* (SEQUENCIALMENTE):

↓  
ATEMS

recinte (&x, 0); // Para TA (AGUARDAR 120s)  
recinte (&x, 1); // Para Tb (AGUARDAR 6s)  
recinte (&x, 2); // Para Tc (AGUARDAR 20s)  
recinte (&x, 3); // Para Td (AGUARDAR 1s)



ii) Depois de 20 segundos, pois a Td() após ser chamada por último já espera seu 1 segundo e só é chamada depois de Tc() //

↳ Note que, mesmo já se passando TA e Tb ainda foram 12s! mais o resto de Tc() ficam os 20s até Td() enviar sua mensagem! //

8) G(s) =  $\frac{1000}{s^2 + 10s + 1000}$

9) G(s) =  $\frac{1000}{s^2 + 10s + 1000}$

10) G(s) =  $\frac{1000}{s^2 + 10s + 1000}$