Sistemas Distribuídos - 1ªChamada

IST - LEIC-A/ LEIC-T/ LETI - 2023-2024 12 de abril de 2024

- A classificação máxima é de 20 pontos.
- A classificação mínima para aprovação é de 8 valores.
- Todas as respostas devem se dadas na "Folhas de Respostas".
- Identifique com o seu número e nome todas as folhas de resposta.
- Não pode sair da sala durante a primeira hora do exame.
- A utlização de telemóveis ou de equipamentos informáticos durante o exame é proibida.
- Nas respostas erradas às perguntas de escolha múltipla é descontada a cotação da pergunta dividida pelo número de alternativas.
- O exame tem a duração de 2 horas.

Chamada a Procedimentos Remotos

Considere um serviço com a seguinte especificação:

```
syntax = "proto3";
package sd;

message WriteRequest {
    int32 registervalue = 1;
}

message WriteResponse {
}

message ReadRequest {
}

message ReadResponse {
    int32 registervalue = 1;
}

service register {
    rpc write(WriteRequest) returns (WriteResponse);
    rpc read(ReadRequest) returns (ReadResponse);
}
```

Questão 1 (0.5 valor) Apenas a partir desta especificação, diga qual das afrmações é verdadeira?

- 1. O cliente e o servidor devem ser desenvolvidos na linguagem Java.
- 2. O cliente e o servidor devem ser desenvolvidos na mesma linguagem de programação.
- 3. O cliente e o servidor podem ser desenvolvidos usando linguagens de programação distintas.
- 4. O cliente e o servidor necessitam de se executar na mesma máquina.
- 5. O servidor suporta um único cliente.

Questão 2 $(0.5\ valor)$ Considere que o registo no servidor possui o valor 0. Considere que existe apenas 1 único cliente, que faz apenas uma única invocação do método write(100). Assuma que a invocação terminou com sucesso. Para as semânticas que retransmitem pedidos, assuma que o número máximo de retransmissões é N=3. Diga qual ou quais os valores possíveis para o registo no servidor, após a invoção do método write, para o caso em que o serviço de chamadas a procedimentos remotos oferece as seguintes semânticas:

- No máximo uma vez
- Pelo menos uma vez
- Exactamente uma vez

Questão 3 (1 valor) Altere a especificação para acescentar um método compare-and-swap que permite alterar o valor do registo para um valor new se a apenas se o registo tiver o valor old. O método returna true se a troca teve sucesso e false no caso contrário.

Sincronização de Relógios

Considere um algoritmo de sincronização interna de relógios baseado num coordenador centralizado (p_c) . Neste serviço, o coordenador usa o algorithm de Cristian para estimar os valores dos relógios remotos $(p_1 e p_2)$ e depois ajusta todos os relógios para a média dos valores estimados e do seu próprio relógio.

Considere que os tempos mínimos de envio de uma mensagem na rede não são conhecidos. Considere a seguinte execução do passo de leitura dos relógios:

leitura	origem p_i	tempo de envio do pedido	tempo de recepção da resposta	valor na resposta
	p_i	(no relógio de p_c)	(relógio de p_c)	(relógio de p_i)
leitura 1	p_1	100	104	104
leitura 2	p_2	104	110	108

Assuma que o erro introduzido pelo desvios dos relógios durante a sincronização pode ser descartado.

Questão 4 (1 valor) Para cada uma das leituras, diga qual é a diferença entre o valor estimado do relógio do processo remoto p_i e o valor do relógio do coordenador (isto é $p_i - p_c$). Indique qual o erro dessa leitura.

Questão 5 (1 valor) Na segunda fase, qual a correcção a aplicar a cada um dos relógios?

Relógios Lógicos

Considere a execução ilustrada na Figura 1.

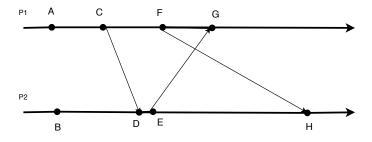


Figura 1: Execução distribuída

Questão 6 (1 valor) Considere que usa relógios lógicos de Lamport para marcar todos os eventos (isto é, tanto os eventos de emissão como os eventos de recepção de mensagens). Assuma que os eventos A e B foram marcados com os seguintes valores de tempo lógico: l(A) = 10 e l(B) = 12. Qual é o valor do relógio atribuído ao evento F?

Questão 7 (1 valor) Considere que usa relógios vectoriais para marcar todos os eventos (isto é, tanto os eventos de emissão como os eventos de recepção de mensagens). Assuma que os eventos A e B foram marcados com os seguintes relógios vectoriais: vector(A) = (2,1) e vector(B) = (1,4). Qual é o valor do relógio vectorial atribuído ao evento H?

Gossip - Lazy Replication

Considere o sistema replicado conhecido por "Lazy Replication" ou "Gossip", no qual as operações são propagadas "nos bastidores" por propagação epidémica. Considere um sistema com 3 réplicas, em que o estado de cada réplica é capturado por dois relógios vectoriais, valueTS e replicaTS. Assuma que todos os pedidos recebidos por uma réplica foram já aplicados nessa réplica, pelo que valueTS possui o mesmo valor que replicaTS, que passamos simplesmente a designar por S. Considere que num dado instante, os servidores encontram-se no seguinte estado: $S_1 = (1, 3, 5)$, $S_2 = (1, 4, 5)$ and $S_3 = (1, 4, 7)$.

Questão 8 (0.5 valor) Considere um cliente, cujo estado é representado pelo seguinte vector: prev=(1, 4, 3). Que servidores poderiam servir um pedido de leitura deste cliente imediatamente? Qual o valor do relógio do cliente após a leitura?

Questão 9 (0.5 valor) Considere um cliente, cujo estado é representado pelo seguinte vector: prev = (1, 1, 7). Que servidores poderiam servir um pedido de escrita deste cliente? Qual o valor do relógio do cliente após a escrita?

Exclusão Mútua

Considere o algoritmo distribuído de exclusão mútua de Ricart-Agrawala. Assuma um sistema com 3 processos, p_1 , p_2 e p_3 e considere a execução ilustrada na Figura 2. Neste exemplo, inicialmente, nenhum processo está na secção crítica. O processo p_1 pede para entrar na secção crítica no tempo lógico 10. O processo p_3 também pede para entrar no tempo lógico 11.

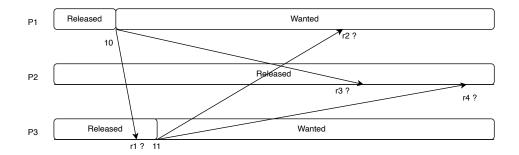


Figura 2: Execução do algoritmo Ricart-Agrawala

Questão 10 (1 valor) Para cada evento onde uma mensagem é recebida (i.e, r_1 , r_2 , r_3 , e r_4), indique se o pedido é colocado em espera na fila ou se uma resposta positiva é retornada ao emissor do pedido.

Questão 11 (1 valor) Assuma uma alternativa ao algoritmo de Ricart-Agrawala na qual em vez de se usarem relógios lógicos se usavam relógios físicos (sem mudar mais nada no algoritmo). Considere uma execução dessa alternativa em que o pedido do processo p_3 levava o valor 9 (em vez de 11). O que mudaria?

Eleição de Líder

Considere um sistema de 5 processos, $\{p_1, p_2, p_3, p_4, p_5\}$ que escolhem um líder usando o algoritmo de "Bully". Considere que p_5 é o líder e falha (e mais nenhum processo falha).

Questão 12 (1 valor) Considere que o processo p_2 é o primeiro a suspeitar da falha do líder. Neste caso:

- Para que processos envia p_2 uma mensagem de ELECTION?
- Considere que p_3 recebe a mensagem ELECTION vinda de p2. Que mensagens são enviadas de seguida por p_3 ?
- No final da execução do algortimo, qual o processo que envia uma mensagem de COORDINATOR?

Salvaguardas

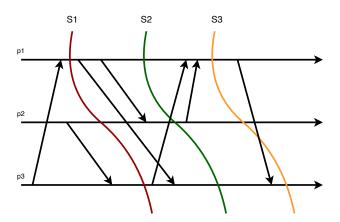


Figura 3: Cortes S1, S2 e S3

Questão 13 (1 valor) Considere a execução ilustrada na Figura 3. Para cada um dos cortes S1, S2 e S3, diga se captura um estado incoerente ou um estado coerente.

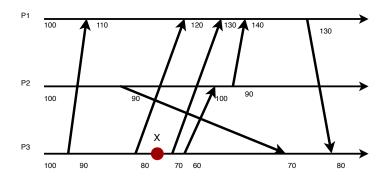


Figura 4: Execução distribuída

Questão 14 $(1 \ valor)$ Considere a execução ilustrada na Figura 4, onde cada processo possui n tokens (inicialmente 100) e cada mensagem transfere 10 tokens entre dois processos. Considere que o processo p_3 inicia uma salvaguarda no instante X, executando o algoritmo de Chandy-Lamport. Qual vai ser o estado capturado pelo algoritmo?

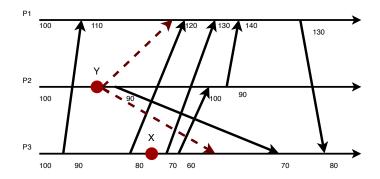


Figura 5: Execução distribuída

Questão 15 (1 valor) Considere agora a execução ilustrada na Figura 5, na qual o processo p_2 incia no momento Y, e de forma concorrente com p_3 uma salvaguarda. A figura captura também, em tracejado, os marcadores enviados por p_2 . Qual vai ser o estado capturado pelo algoritmo?

Registos

Considere um sistema para concretizar registos replicados que funciona da seguinte maneira. Para realizar um escrita, um cliente envia uma mensagem em ordem total para todas as réplicas do registo e espera que todas as réplicas respondam. Para ler do registo, o cliente escolhe uma réplica de forma aleatória e lê o valor dessa réplica.

Questão 16 (1 valor) Este sistema oferece a garantia que, após uma escrita terminar, nenhum cliente consegue ler o valor anterior (isto é, oferece registos regulares)? Caso ofereça, apresente uma breve justificação. Caso não ofereça, descreva uma execução concreta que viole esta propriedade.

Questão 17 (1 valor) Este sistema oferece registos atómicos (também designados por linearizáveis)? Caso ofereça, apresente uma breve justificação. Caso não ofereça, descreva uma execução concreta que viole esta propriedade.

Ordem Total

Considere o algoritmo para estabelecer uma ordem total inventado pelo Dale Skeen (também designado por "acordo colectivo"). Neste algoritmo, cada receptor mantém uma fila ordenada de mensagens, em que cada entrada na fila é um tuplo com o seguinte formato:

 $\langle id_da_mensagem, emissor, número_de_sequência, estado (<math>\underline{\mathbf{T}}$ entativo ou $\underline{\mathbf{F}}$ inal) \rangle .

Considere um sistema com três réplicas e vários clientes que enviam mensagens para estas réplicas usando o algoritmo de acordo colectivo. Considere que, num dado instante, o estado das réplicas é o seguinte:

réplica							
r_1	r_2	r_3					
entregues							
	$\langle A, c_1, 1, F \rangle$	$\langle A, c_1, 1, F \rangle$					
	pendentes						
$\langle A, c_1, 1, T \rangle$	$\langle B, c_2, 2, T \rangle$	$\langle D, c_4, 2, T \rangle$					
$\langle B, c_2, 2, T \rangle$	$\langle D, c_4, 3, T \rangle$						
$\langle C, c_3, 3, T \rangle$	$\langle E, c_5, 4, T \rangle$						
$\langle D, c_4, 4, T \rangle$							

Questão 18 (1 valor) É possível que a mensagem B seja entregue imediatamente após a mensagem A (ou seja, na ordem total, B será a segunda mensagem a ser entregue)? Justifique.

Consenso

Considere um sistema síncrono em que existe um tempo máximo Δ para a entrega de qualquer mensagem enviada por um processo que não falha. Considere o seguinte algoritmo para resolver o problema do consenso:

- 1. Cada processo envia o seu valor para todos os processos (inclusive para si próprio);
- 2. Todos os processos esperam o tempo máximo Δ
- 3. Cada processo adopta o valor mínimo dos valores recebidos.
- 4. Se o algoritmo atingiu um número máximo de rondas, cada processo termina retornando o valor adoptado. Caso contrário, os processos voltam a executar o passo 1.

Questão 19 (1 valor) Considere um sistema com 5 processos, com os seguinte valore iniciais: $INPUT(p_1) = 1$, $INPUT(p_2) = 3$, $INPUT(p_3) = 4$, $INPUT(p_4) = 4$, $INPUT(p_5) = 5$. Considere que p_1 e p_5 podem falhar durante a execução do algoritmo. Ilustre uma execução que mostre que, com duas falhas, são necessárias pelo menos 3 rondas para o algoritmo terminar.

Transacções Distribuídas

Considere um participante no protocolo de confirmação atómica em duas fases (two-phase commit). Um participante recebe o PREPARE do coordenador e confirma que pode fazer COMMIT à transacção (isto é, envia um OK) ao coordenador. Antes deste participante receber a decisão do coordenador, o coordenador falha.

Questão 20 (1 valor) Neste caso, o participante pode abortar a transacção? Justifique.

Segurança e Canais Seguros

Considere que um dado participante A quer enviar uma mensagem m secreta para outro participante B. Assuma que A e B possuem um par de chaves assiméricas, $\langle A^-, A^+ \rangle$ e $\langle B^-, B^+ \rangle$ respectivamente, e que partilham um função de hash criptográfica e funções de cifra simétrica e assimétrica. Assuma também que A pode geral uma chave simétrica K_{ab} . Finalmente, assuma que o tamanho da mensagem m é várias ordens de grandeza superior ao tamanho de Digest(m).

Considere as seguinte alternativas para enviar a mensagem:

```
Alternativa 1: \langle m, \{Digest(m)\}_{K_{A}^{-}} \rangle
```

Alternativa 2: $\langle \{m\}_{K_A^-}, \{Digest(m)\}_{K_A^-} \rangle$

Alternativa 3: $\langle \{m\}_{K_B^+}, \{Digest(m)\}_{K_A^-} \rangle$

Alternativa 4: $\langle \{m\}_{K_{AB}}, \{K_{AB}\}_{K_B^+}, \{\mathit{Digest}(m)\}_{K_A^-} \rangle$

Questão 21 (0.5 valor) Quais destas alternativas asseguram integridade?

Questão 22 (0.5 valor) Quais destas alternativas asseguram confidencialiade?

Questão 23 (0.5 valor) Quais destas alternativas asseguram não-repudiação?

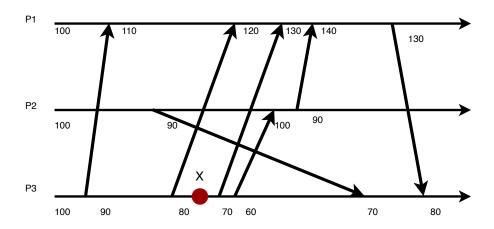
Questão 24 (0.5 valor) A alternativa 3 é mais ou menos eficiente que a alternativa 4? Justifique.

Folha de Respostas (1/4): não dobrar esta folha

IST ID:	Nome:			Versão) :		
		§					
	Chamada	a Procediment	tos Remotos:				
Questão 1) 1 () 2	O 3 O	4 0 5		
		Opção 1	Opção 2	Opção 3	Opção 4		
	Pelo menos uma vez						
Questão 2	No máximo uma vez						
	Exactamente uma vez						
	message	{					
	}						
	moggomo	r					
	message	{					
Questão 3							
	}						
	service register {						
rpc write(WriteRequest) returns (WriteResponse);							
	rpc read(ReadRequ						
	rpc	() retur	ns ()		
	}						
		§					
		ronização de re					
Questão 4	$\frac{\text{leitura 1}}{p_1 - p_c}$:			$\frac{\text{ura } 2}{-p_c:}$			
Questiae 1	erro leitura 1:		o leitura 2:				
	ajuste p_c		ajuste p_1				
Questão 5							
		8					
		Relógios lógico	os:				
Questão 6		ento F:					
Questão 7	eve	ento H:					
		§					
		Lazy Replicati			. \		
		pedido (sim/	$\frac{\text{não}}{2}$ valor	do relógio (ap	penas se sim)		
Questão 8	$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$) não) não					
Questian s	S_3 S_3 S_3	não					
		pedido (sim/	não)? valor	do relógio (ap	penas se sim)		
	S_1 \bigcirc sim (não	·		,		
Questão 9	S_2 \bigcirc sim (não					
	S_3 \bigcirc sim () não					

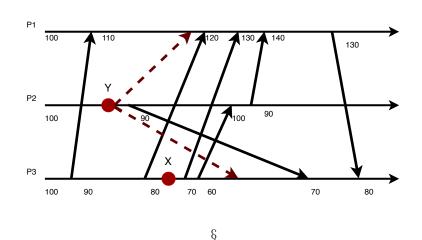
Folha de Respostas (2/4): não dobrar esta folha

IST ID:	Nome:			V	ersão:	
	§					
	Exclusão	mútua:				
	Pedido			wait	/reply?	
	$\overline{r_1}$				wait	O reply
Questão 10	r_2			\bigcirc	wait	O reply
	r_3			\bigcirc	wait	reply
	r_4			\bigcirc	wait	O reply
	Pedido			wait	/reply?	
	r_1			\bigcirc	wait	o reply
Questão 11	r_2			\bigcirc	wait	reply
	r_3			\bigcirc	wait	reply
	r_4			\bigcirc	wait	O reply
§						
	Eleição d	le líder:				
		p_1	p_2	p_3	p_4	p_5
	p_2 envia ELECTION para:					
	p_3 envia ELECTION para:					
Questão 12	p_3 envia ANSWER para:					
	Quem envia COORDINATOR é:				Ш	
	§					
	Cortes co	erentes:				
	S_1 é:		\bigcirc	coerente	_	ncoerente
Questão 13	S_2 é:		\bigcirc	coerente		ncoerente
	S_3 é:		\bigcirc	coerente	O i	ncoerente
	Chandy-L	amport:				
	p_1 : p_2	:		p_3 :		
	c_{11} : \emptyset c_{1}			c_{13} :	· •	
Questão 14		₂ : ∅		c_{23} :		
	c_{31} : c_{3}		0	c_{33} :	: Ø	
	(ilustre a	execução r	na figura	abaixo)		



Folha de Respostas (3/4): não dobrar esta folha

IST ID:	Nome:		Versão:
		§	
		Chandy-Lamport:	
	p_1 : c_{11} : \emptyset	p_2 :	p_3 :
	c_{11} : \emptyset	c_{12} :	c_{13} :
Questão 15	c_{21} :	c_{12} : c_{22} : \emptyset	c_{23} :
	c_{31} :	c_{32} :	c_{33} : \emptyset
		(ilustre a execução na fig	gura abaixo)



Registos:

Oferece registo regular onão oferece registo regular justificação:

Questão 16

Oferece registo atómico onão oferece registo atómico justificação:

Questão 17

Folha de Respostas (4/4): não dobrar esta folha

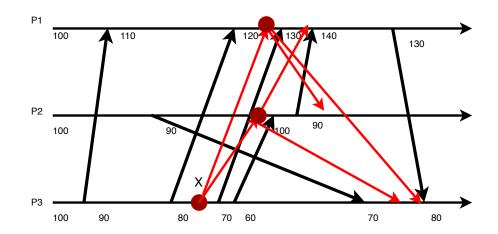
IST ID:	Nome:				Versão:	
		§				
		Ord	em Total:			
	O sim O não					
	justificação:					
Questão 18						
		8				
		Co	onsenso:			
	Ronda 1		Ronda		Rond	
		min	valores recebid	os min	valores receb	oidos mir
Questão 19	$egin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$					
gaestae 19	$\begin{array}{c c} p_2 \\ \hline p_3 \end{array}$					
	p_4					
	p_5					
		§				
		Tra	nsacções:			
	O pode abortar O) não	pode abortar			
	justificação:					
Questão 20						
		§				
			gurança:			
Questão 21	Integridade?		Alt. 1 \square	Alt. 2	☐ Alt. 3	☐ Alt. 4
Questão 22	Confidencialidade?		Alt. 1	Alt. 2	☐ Alt. 3	☐ Alt. 4
Questão 23	Não-repudiação?		Alt. 1	Alt. 2	☐ Alt. 3	☐ Alt. 4
	omais eficiente ojustificação:) mei	nos eficiente			
	justincação.					
Questão 24						

Soluções (1/4):

IST ID:	Nome:			Versão:			
	I	§					
	Chamada	a Procediment	tos Remotos:				
Questão 1		() 1 () 2	3 () 4 () 5			
9000000		Opção 1	Opção 2	Opção 3 Opção 4			
	Pelo menos uma vez	100	Орумо 2	Ορζασ σ Ορζασ 1			
Questão 2	No máximo uma vez	0	100				
Questão 2	Exactamente uma vez	100					
	message casRequest {						
	int32 new = 1						
	int32 old = 2						
	3						
	}						
	message casResponse {						
	bool success = 1						
Questão 3							
	}						
	<pre>service register { rpc write(WriteRequest) returns (WriteResponse);</pre>						
	rpc write(writeke rpc read(ReadRequ	_	_				
	rpc compareAndSwa						
		1		1 .			
		§					
	Sinc	ronização de re	elógios:				
	leitura 1	-	leitu	ra 2			
Questão 4	$p_1 - p_c =$			$p_c = 1$:			
	erro leitur			leitura 2: ±3			
0	ajuste $p_c = 1$	a	juste $p_1 = -1$	ajuste $p_2 = 0$			
Questao 5							
		§					
		Relógios lógico	os:				
		evento F:		12			
Questao /		evento H:		(4,7)			
		<u>§</u>					
		Lazy Replicati					
		o pedido (sim/	'não)? valor do	relógio (apenas se sim)			
0 1~ 0	S_1 O Sim	não	(1.4.5)				
Questao 8	S_2	não não	$ \begin{array}{c c} & (1,4,5) \\ \hline & (1,4,7) \end{array} $				
				nológio (
	$\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	o pedido (sim/ não		relógio (apenas se sim)			
Questão 9	$\frac{S_1}{S_2}$ $\frac{S_1}{S_2}$ $\frac{S_1}{S_2}$	não não	$ \begin{array}{c c} & (2,1,7) \\ \hline & (1,5,7) \end{array} $				
Questao 3	$\frac{S_2}{S_3}$ \sin (não	(1, 3, 7) $(1, 1, 8)$				
			(±, ±, \(\sigma\)				

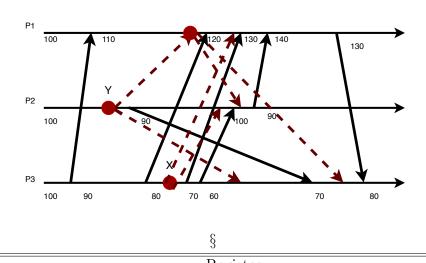
Soluções (2/4)

IST ID:	Nome:	Versão:					
	§						
	Exclusão	mútua:					
	Pedido			wait	/reply?		
	$\overline{r_1}$				wait	reply	
Questão 10	r_2				wait	O reply	
	r_3			\bigcirc	wait	• reply	
	r_4			\bigcirc	wait	• reply	
	Pedido			wait	/reply?		
	r_1			\bigcirc	wait	• reply	
Questão 11	r_2			\bigcirc	wait	• reply	
	r_3			\bigcirc	wait	• reply	
	r_4			\bigcirc	wait	• reply	
	§						
	Eleição d	le líder:					
		p_1	p_2	p_3	p_4		
	p_2 envia ELECTION para:					\boxtimes	
	p_3 envia ELECTION para:				\boxtimes		
Questão 12	p_3 envia ANSWER para:						
	Quem envia coordinator é:				\boxtimes		
	§						
	Cortes co	erentes:					
	S_1 é:			coerente		incoerente	
Questão 13	S_2 é:			coerente	\bigcirc	incoerente	
	S_3 é:		\bigcirc	coerente		incoerente	
	Chandy-L	amport:					
	p_1 : 120 p	2: 90		p_3	: 80		
	c_{11} : \emptyset	₁₂ :		c_{13}	3:		
Questão 14	c_{21} :	₂₂ : Ø		c_{23}	₃ : 10		
		₃₂ :		c_{33}	₃: Ø		
	(ilustre a	execução	na figura	abaixo)			



Soluções 3/4)

IST ID:	Nome:		Versão:					
		8						
	Chandy-Lamport:							
	$p_1: 110$ $c_{11}: \emptyset$	p ₂ : 100	p ₃ : 80					
	c_{11} : \emptyset	c_{12} :	c_{13} :					
Questão 15	c_{21} :	c_{22} : \emptyset	c_{23} :					
	c_{31} : 10	c_{32} :	c_{33} : \emptyset					
		(ilustre a execução na fig	gura abaixo)					



Registos:					
Questão 16	● oferece registo regular ○ não oferece registo regular justificação: no final da escrita, todas as réplicas possuem o valor escrito				
Questão 17	O oferece registo atómico ● não oferece registo atómico justificação: um cliente pode ler de uma réplica que já entregou a mensagem e lê o valor novo posteriormente, depois da leitura terminar, este ou outro cliente pode ler de uma réplica que ainda não entregou a mensagem e lê o valor antigo				

Soluções (4/4):

IST ID:		Nome:						Versão:	
				§					
			Ore	dem Total:					
		sim O não							
	1 "	tificação:							
Questão 18		p_3 receber B após l							
		valor final de B será		1 .					
	1	sse caso, o valor fin á superior a 3	al de to	odas as out	ras mens	sagens			
	561	a superior a 5							
				8					
			(Consenso:					
		Ronda 1			onda 2	1 .		Ronda 3	1 .
		valores recebidos	min	valores re	cebidos	min	va	lores recebidos	min
Questão 19	$ p_1 $	falha	3	[9 9 9]		3	ſ9	9 1)	1
Questao 19	$\frac{p_2}{n_2}$	$\frac{\{3,4,4,5\}}{\{3,4,4,5\}}$	3	$ \begin{array}{c c} $		3		$\frac{3,1}{3,1}$	1
	$\begin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$	$\{3,4,4,5\}$	3	$\{3, 3, 3, 1\}$	}	1		$\frac{3,1}{3,1}$	$\frac{1}{1}$
	$\left \frac{r_4}{p_5} \right $	$\{1, 3, 4, 4, 5\}$	1	falha	<u> </u>	_	(,	, -, -,	
	'			§		1			
			Tr	ansacções:					
		pode abortar	nã.	o pode abo	rtar				
	jus	tificação:		o pode doo.					
		ransação pode já te	er sido	confirmada	pelo co	ordena	dor		
0 17 20									
Questão 20									
	1			§					
			Se	egurança:					
Questão 21]	Integridade?		Alt. 1	⊠ Al	t. 2	\boxtimes	Alt. 3	Alt. 4
Questão 22		Confidencialidade?		Alt. 1		t. 2	\boxtimes		Alt. 4
Questão 23	I	Vão-repudiação?				t. 2	\boxtimes	Alt. 3	Alt. 4
		mais eficiente	• me	enos eficien	te				
	1	tificação:	ol	aarra ainaátn	ioo á moo	ia afai	t-		•
Questão 24	CIII	rar mensagem com	uma ci	nave simetr	ica e ma	is encie	ente		
Questa0 24									