



Estruturas de Dados 1 - ED1

Avaliação - Prova 1 - 2024.1

Identificação		
Nome: Griovani	Zanella da n	Vaia
E-mail: Giovani	Zanellada maia l	23@gmail.com
Data: 05/07	Folhas: 12	Nota: 0.1

Regras - Leia atentamente este quadro

- A prova é individual, sem consulta e não é permitido utilizar equipamentos eletrônicos.
- A prova será digitalizada. Não serão aceitas folhas de respostas com rasura, dobras, clipes, grampos, cola, corretivos, tintas ou qualquer coisa semelhante. Considere borda de 2cm em todos lados das paginas.
- As questões devem ser respondidas nos espaços reservados para as respostas, não serão aceitas folhas que não façam parte da prova. Utilize caneta nas cores preta ou azul, também é possível utilizar lápis com graduação acima de 5B. Trechos ilegíveis serão ignorados.
- Todas as questões devem ser respondidas com justificativas e apresentar o desenvolvimento completo do raciocínio da justificativa. Respostas vagas, justificativas nebulosas ou que configurem fuga do tema cancelarão o ponto da questão.
- O tempo de permanência mínima em sala é de 50 minutos. O atraso máximo para entrada na sala de prova é de 50 minutos.
- Todas as PÁGINAS devem possuir nome e serem enumeradas conforme [número da página]/[total de páginas]. Ao final da prova, coloque o número de folhas no espaço reservado na seção identificação.
- Plágio, consulta e conversas invalidarão individualmente a avaliação, será atribuída nota zero e o caso será informado à coordenação, isso poderá implicar em penalizações previstas no regime disciplinar discente.
- A soma dos pontos obtidos nas respostas será dividida pelo número de pontos totais e multiplicada por dez para gerar a nota da prova.
- Não utilize o verso das folhas.

Questões 1

1. É necessário implementar um programa para filtragem de dados. Uma parte desse problema é calcular a média dos valores que serão inseridos dinamicamente no programa. Os dados devem ser organizados em uma lista simplesmente encadeada e deve ser possível fazer o cálculo rápido da nova média em tempo $\Theta[1]$ ao se inserir um novo elemento na lista. (ou seja, não é possível recalcular a média de todos os valores previamente armazenados).

1	(a) (1 ponto) Faça uma estrutura
10	e uma estrutura para represen
10	lista, (Ignore o problema do cá

para representar uma lista simpl<u>esmente encadeada</u> tar o nó da lista e o algoritmo de inicialização dessa ilculo da média nesse instante). 11 Percoupy List 5:2-10,9++ main no[i] > Dioximo = 8 no; Jaserie (Sno, List hull

(b) (2 pontos) Faça um algoritmo para inserção na lista simplesmente ligada. (Ignore o problema do cálculo da média nesse instante).

(c) (2 pontos) Considerando uma sequência de dados $(a_i)_n$ contendo n dados, a média aritmética é definida por:

 $\mu_n = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n a_i$

Elabore uma equação para fazer o cálculo da média μ_{n+1} que funcione em tempo $\theta[1]$. Dica: escreva as equações para μ_n e μ_{n+1} , considere que a média μ_n já está calculada para gerar a média μ_{n+1} .

Calculada para gerar a media
$$\mu_{n+1}$$
.

E preins ten un parcs de para revolue a questos

$$\mu_n = \int_{\Gamma} (a_1 + a_2 + ... + a_n) \, \omega$$

$$\mu_n = a_1 + a_2 + ... + a_n$$

$$\mu_n = \int_{\Gamma} (a_1 + a_2 + ... + a_n) \, \omega$$

$$\mu_n = \int_{\Gamma} (a_1 + a_2 + ... + a_n) \, \omega$$

$$\mu_n = \int_{\Gamma} (a_1 + a_2 + ... + a_n) \, \omega$$

(d) (3 pontos) Demonstre a corretude da equação obtida no item anterior utilizando indução matemática.

Privial deixo a interpretação para o

H[n]:= //n= 1 (c,+c,+...+an+an+1) = 1 (n/n+an+1)

ston afinando que a media de prot, pode se caladada estilizando pen, ena é a hipotex

in dutira

Par de si dução: aqui i recensir umo adeptação

poir a média de 1 mico elemento comiderar as

en média contenor deve comiderar 1/2 = 0

 $H_1[1]: I(a_1) = I(0+a_1) = I(0,\mu_0+a_1)$

Indujo n= K+1

H[K]: h (n+1)+1 = 1 (n+1)+1 (a,+a,+ ... + an + an + 1 + an + 2)

 $= \frac{1}{n+2} \left((a_1 + a_2 + ... + a_{N+1}) (N+1) + a_{N+2} \right)$

 $= \frac{1}{n+2} \left(\mu_{n+1}(n+1) + a_{n+2} \right)$

		 <u> </u>	 	
-				
-	 	 	 	
-	 	 	 	

2. Ordenação em $\Theta[n \log_2[n]]$. Considere que o algoritmo Merge Sort pode ser decomposto em dois procedimentos. O primeiro procedimento, chamado merge, faz a fusão de dois arrays previamente ordenados em um novo array ordenado. O segundo proce-

(2 pontos) In em [Cormen	et al., 2009] (ou seja, co	nsidere ape	em utilizar s enas o tama	sentinelas co anho dos a	omo foi rays).
uma breve de	escrição textu	al do seu a	lgoritmo.			

						_
Wester March Street Co.						
			***			***

	procedimento n irmação) de seu		
WITHOUGH THEIR ST.	 		
	 		mas -
		_	
181.0			
ALLAN	 		4.16.70
A. B. C.	 		
	 4		

The state of the s			

Nome: Giovani. Zanella

2	
,	

3. Considere uma lista duplamente ligada de números reais representados em ponto flu-

tuar	nte e não se preocupe com uso de memória.
(a)	(2 pontos) Elabore uma estratégia para ordenação de uma lista duplamente ligada em, no máximo, $\Theta[n\log_2[n]]$. Explique sua estratégia e porque ela funciona em, no máximo, tempo $\Theta[n\log_2[n]]$, ou seja, que a $f[n]$ de seu programa pertence ao conjunto das funções, no máximo, $\Theta[n\log_2[n]]$. Lembre-se que uma função $f[n] \in \Theta[g[n]]$ se existem duas constantes c_1 e c_2 e um natural n_0 tais que $0 \le c_1g[n] \le f[n] \le c_2g[n]$ para todo natural $n \ge n_0$. Em outras palavras, encontre constantes c_1 , c_2 e n_0 que cumpram a equação anterior para mostrar que seu programa de fato faz o esperado dentro do tempo computacional especificado.

3 pontos) Elabore um ida já ordenada e que de que o algoritmo fui	nciona em ⊎[<i>n</i>	j. Nao se pred	ocupe com o	gasto de memo
			-	
		and the same of th		
				.40.
and the same of th				
				-

4. Considere as seguintes definições envolvendo crescimento de funções:

Definição 1 $\Omega[g[n]] = \{f[n] : existe uma constante real <math>c_1 >= 0$ e um natural n_0 tal que $0 \le c_1 g[n] \le f[n]$ para todo $n \ge n_0\}$.

Definição 2 $O[g[n]] = \{f[n] : existe uma constante real <math>c_2 >= 0$ e um natural n_0 tal que $0 \le f[n] \le c_2 g[n]$ para todo $n \ge n_0\}$.

Definição 3 $\Theta[g[n]] = \{f[n] : existem uma constantes reais <math>c_1, c_2 >= 0$ e um natural n_0 tal que $0 \le c_1 g[n] \le f[n] \le c_2 g[n]$ para todo $n \ge n_0\}$.

(a) (3 pontos) Demonstre a definição ⊕ respeita a propriedade transitiva, ou seja,

$$f[n] \in \Theta[g[n]] \land g[n] \in \Theta[h[n]] \implies f[n] \in \Theta[h[n]]$$

Referências

[Cormen et al., 2009] Cormen, T. H., Leiserson, C. E., Rivest, R. L., and Stein, C. (2009). Introduction to Algorithms, Third Edition. The MIT Press, 3rd edition.

Nome: Giovani Zarella

Clas 1,5/a () { class No () { : No * cabeca; Int valor; Int * proximoi Corport (*no) ? this cabela = 1 no iniciay (Not no, Lista List) & Se (hista. size()==0) { Erriar no (Valor) & Illista n for iniciada Lista. Calseca = no; whell it is a sen dereca to mall) for (int i =0 ; Lista 5.7e (); (++) se lista[i] main () { Cista List i List Coar (Ino); No no = novo NO (10) null)

NO