

Faculdade Nova Roma

Técnicas Avançadas de Programação

Semestre: 2014.2

Professor: Allan Diego Silva Lima

Aluno: Tarcesto Deschamps Silva

Avaliação Individual

Valor Total: 12 pontos

Todas as respostas devem ser escritas na sua folha de papel pautado e serem feitas usando caneta. Não se esqueça de colocar o seu nome nele também.

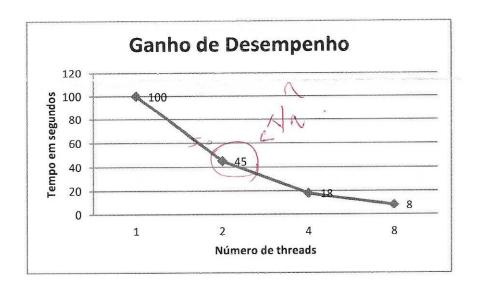
1) A distância Euclidiana entre dois pontos p e q é o tamanho do segmento de reta que conecta ambos. Em coordenadas cartesianas, sejam p = (p1, p2, ..., pn) e q = (q1, q2, ..., qn) dois pontos em um espaço euclidiano de n dimensões. A distância entre p e q é dada por:

$$d(p,q) = \sqrt{\sum_{i=1}^{n} (q_i - p_i)^2}$$

O conceito ilustrado acima tem diversas aplicações na computação moderna. Entre suas elas é possível destacar como exemplo problemas relacionados à Computação Gráfica e à Recuperação de Informação.

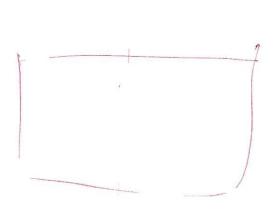
- a) (2.0) Imagine que você foi alocado para paralelizar a computação da distância Euclidiana entre diversos vetores. O problema evolve a computação da distância Euclidiana entre 2000 (dois mil) vetores distintos (gerando 1000 resultados) com 10 000 (dez mil) dimensões cada. Elabore uma estratégia de paralelização para este problema. Considere que o computador no qual onde sua estratégia será utilizada seja capaz de executar n threads em paralelo.
- b) (1.0) Há a possiblidade de ocorrer deadlock ou starvation na sua solução? Em caso afirmativo, como evitar tais problemas?
- c) (1.0) Escreva o pseudocódigo da sua solução (priorize a distribuição do processamento entre threads, processamento dos dados por cada thread e eventuais seções críticas que possam existir).

- (2.0) Defina os conceitos de semáforo e mutex, descreva também as principais diferenças entre ambos.
- 3) (2.0) Dê um exemplo de paralelismo e um exemplo de concorrência (em nível de instrução de código). Comente a relação entre ambos.
- 4) (2.0) Comente sobre as consequências teóricas em termos de memória e desempenho da utilização de um buffer durante operações de entrada de saída.
- (2.0) João foi alocado para a tarefa de paralelização do principal gargalo no desempenho temporal de um dos projetos da sua empresa. Após uma semana de trabalho, ele entrega um relatório ao seu gerente contendo o seguinte gráfico:



Caso você fosse o gerente de João, como avaliaria o ganho obtido pela solução por ele criada?





NOVA ROMA	NOME:	0	hamps Silvy	Data
	lan	vire lex	camps Silvy	a.U
1) a) divid	in linhas. ad (n) fre	de(p, g) por cebe linha (m //m=	numero de threvel
	Cir	laclo d(p,	191	
				em veter resporta } 0,0
estiverem lo requiram te executem d	tado e minas (p,q)	por algum de esecuta	so de o nu erro de in impedindo	mero de threads estit plementação não con- o que as outres linha
	. ,			
	-1			
		THE THERE	18-343 // 12/	
		12-11-11-11-11-11-11-11-11-11-11-11-11-1		
			-	
	5/22			
	To natural a			
27.35				
		and the same of the same		
				Save and reconstruction

EACH DADE		604
ROMA NOME: Jarcisio De		Data
NOME: Tarcisio De	schamus Selva	(Data
		Λ, ν
2º) · Senáforo: identificados int	hiro responsivel	our garanter accesso a
· Mutex: manten acesso a	região eritico	sincronizado pode
do ter mais de uma Thread em	execução mas	so um tendo ocesso
o Mutex: manten acesso a do ter mais de uma Threud em a RC. O que no semáforo s teras acesso a RC	so deixa ele se	n executado quando
bron acemo a RC		1,6
4=) Ao utilizar o buffer rooce	I tem un ganho	de desempenho pois
iro diminuis a quantidade de o	sperações d E/S	em cisco, que são
sem lentos, e carrego o mo	eximo possíral	para o suffer em
uma unica operação, só res	alizando a E/	5 novamento quand
o buffer estimen versjo.	172	1,0
5) (Que on the 4's & muclos	· Tanka alamas	de es mariana de
50) (Que entre 4'à 8 nucleus y	acão a austriço	se oumentano
o numero de threads mais	ainda (>8) mas	tratio uma 10
dução de tempo significativo	90 0040 190 le 250	o in solutionenter
em mais threads. E nenhu	m programa	responde rodar
em zero segundo.	1 0	7
	16	
3.) · Paralelismo	1,0	
O=n In	I nesse modo	ele pego o valor de n
threads some (int i) {		ead e incrementa i
M = i;		não deterministico pois
thread 2. soma (inti) {		rem as dois threads
m + = i		rente (paralelo) ambas
print (n)		e saira no caso
de i=1, n=1 duas vege		
· Concorrência		
int n=0	ha concorrence	in eles tentam acessos
private int soma (inti) {	um recurso	compartilhado que
syncroniza; m += i; }	so pode ser	acessado uma Thread
threal, some (2)	per vez. Us	yncronized serve para
thread soma (4)	garanter que	so uma ottenha
print(n)	Jacesso ao r	
1	Resultando.	M = 6
	A11)	
Relatav entre molos: PC	= ('	