

Exercícios de Revisão

Prof. Daniel Weingaertner
Prof. Armando L.N. Delgado

Além dos exercícios abaixo, faça também os exercícios existentes nas notas de aula.

Questão 1

Considere uma função para calcular $d = A \times B \times s$, onde $\{s, d\} \in \mathbb{R}^N$ são dois vetores de tamanho N e $\{A, B\} \in \{\mathbb{R}^N \times \mathbb{R}^N\}$ duas matrizes de tamanho $N \times N$. Considere ainda que esta função é executada muitas vezes, e que todas estruturas cabem na cache do processador. Responda:

- (a) Supondo que a ordem das operações não seja relevante neste caso, qual a forma mais eficiente de computar o valor de d ? Justifique sua resposta.
- $d = (A \times B) \times s$
 - $d = A \times (B \times s)$
- (b) Escreva o código que efetue o cálculo de d de acordo com sua opção no item anterior.

```
void updCell(double *s, double *A, double *B, double *d, long SIZE)
{
    double *aux;
    // aloca estrutura aux, seja ela qual for (não precisa alocar)
    ...
    // inicia os cálculos
}
```

Questão 2

Observe o código abaixo que calcula a seguinte integral pelo método de Monte Carlo:

$$\iint_a^b f(x, y) dx dy, \text{ onde } f(x, y) = 10^5 x^2 + y^2 - (x^2 + y^2)^2 + 10^{-5} (x^2 + y^2)^4$$

```
double calc_integral_mc(int n, double a, double b){
    double sum, x, y;
    for(int i=0; i < n; i++) {
        x = a + (double) rand() * ( (double) 1.0 / (RAND_MAX * (b - a)) );
        y = a + (double) rand() * ( (double) 1.0 / (RAND_MAX * (b - a)) );
        sum += 1e5 * pow(x, 2) + pow(y, 2) - pow( pow(x,2) + pow(y,2), 2 )
              + 1e-5 * pow(pow(x,2.0) + pow(y,2), 4)
    }
    return (b - a)*(b - a) * sum / n;
}
```

Otimize este código o máximo possível. Destaque **cada** melhoria implementada que aumente a eficiência do seu código, **justificando-a!** A eficiência do código resultante é o principal critério de avaliação. A corretude é atributo indispensável.

Questão 3

Sejam um conjunto de pontos $(x_i, y_i) \in \mathbb{R}^2$, $x_i < x_{i+1}$, $1 \leq i \leq N$ e $f(x_i) = y_i$ representando uma função a ser utilizada por determinada aplicação. Você foi contratada(o) para implementar um programa que retorne/calcule o valor de $f(z)$, $z \in \mathbb{R}$ para $x_2 < z < x_{N-1}$. Caso o ponto $(z, f(z))$ não esteja definido no conjunto, você deve interpolar a função através de um polinômio de grau 4 (quatro) utilizando os pontos x_i mais próximos de z . Considerando que os pontos não são uniformemente espaçados, responda:

- (a) Quantos pontos são necessários para calcular um valor interpolado $f(z)$?
- (b) Qual dos métodos de interpolação deve ser utilizado: Newton ou Newton-Gregory? **Justifique!**
- (c) Qual o problema em se utilizar um único polinômio interpolador definido a partir de todos os pontos, quando o número de pontos é muito grande?
- (d) Considerando uma implementação eficiente do programa definido no enunciado, qual será o maior custo computacional: acesso à memória ou uso de CPU? Justifique.

Questão 4

a) Por que o código abaixo é ineficiente? **Justifique!**

b) Reescreva-o de forma a sanar o problema.

```
...
/* n é muito grande */
for(i=0; i<n; i++) {
    if( x == A ) {
        FuncaoA(i);
    }
    else if( x == B ) {
        FuncaoB(i);
    }
    else {
        FuncaoC(i);
    }
}
```

Questão 5

Para cada par de códigos abaixo, indique qual das versões de código é mais rápida e por que?

(a)

Versão A	Versão B
<pre>int p[SIZE]; for (long x=0; x<NUM_COL; ++x) { for (long y=0; y<NUM_LIN; ++y) { p[x+y*NUM_COL]++ } }</pre>	<pre>int p[SIZE]; for (long y=0; y<NUM_LIN; ++y) { for (long x=0; x<NUM_COL; ++x) { p[x+y*NUM_COL]++ } }</pre>

(b)

Versão A	Versão B
<pre>... for (i=0; i<N; ++i) { if (p==1) norm += fabs(x[i]); else if (p==2) norm += x[i] * x[i]; else norm += pow(x[i],p); }</pre>	<pre>... if (p==1) for (i=0; i<N; ++i) norm += fabs(x[i]); else if (p==2) for (i=0; i<N; ++i) norm += x[i] * x[i]; else for (i=0; i<N; ++i) norm += pow(x[i],p);</pre>

Questão 6

Sejam um conjunto de pontos $(x_i, y_i) \in \mathbb{R}^2$, $x_i < x_{i+1}$, $1 \leq i \leq N$ e $f(x_i) = y_i$ uma função utilizada por determinada aplicação. Você foi contratada(o) para implementar um programa que retorne/calcule o valor de $f(z)$, $z \in \mathbb{R}$ para $x_2 \leq z \leq x_{N-1}$. Caso o ponto $(z, f(z))$ não esteja definido no conjunto, você deve interpolar a função através de um polinômio de grau 3 (três) utilizando os pontos x_i mais próximos de z . Responda:

Lagrange: $p_n(x) = \sum_{i=0}^n L_i(x) f(x_i)$ e $L_i(x) = \prod_{j=0, j \neq i}^n \frac{(x - x_j)}{(x_i - x_j)}$

Newton: $p_n(x) = d_0 + d_1(x - x_0) + d_2(x - x_0)(x - x_1) + \dots + d_n(x - x_0) \dots (x - x_{n-1})$, onde $d_k, k=0, 1, \dots, n$ são as diferenças divididas de ordem k .

Newton-Gregory: $p_n(x) = d_0 + \frac{d_1}{h}(x - x_0) + \frac{d_2}{2h^2}(x - x_0)(x - x_1) + \dots + \frac{d_n}{n!h^n}(x - x_0) \dots (x - x_{n-1})$,

onde $d_k, k=0, 1, \dots, n$ são as diferenças ordinárias de ordem k e $h = x_{i+1} - x_i, i=0, 1, \dots, n$.

- a) Quantos pontos são necessários para calcular um valor interpolado $f(z)$?
- b) Qual dos métodos de interpolação pode ser utilizado: Newton, Laplace ou Newton-Gregory? **Justifique!**
- c) Qual das estruturas de dados abaixo seria mais eficiente para armazenar o conjunto de pontos caso você utilizasse o polinômio interpolador de Lagrange? E se você usasse Newton? **Justifique!**

Estrutura A	Estrutura B
<pre>struct Ponto { double x,y; } struct Ponto p[MAXPTOS];</pre>	<pre>struct Pontos { double x[MAXPTOS]; double y[MAXPTOS]; } struct Pontos p;</pre>

Questão 7

- a) Reescreva o código abaixo de forma a melhorar seu desempenho. Por que sua versão do código é mais eficiente? **Justifique!**

```
double a[n],x[n],y[n],b[n],z[n];
...
for (i=0; i<n; i++){
    a[i]=x[i]+y[i]*sin((i%8)*M_PI);
}
for (i=0; i<n; i++){
    b[i]=1.0/x[i]+z[i];
}
```

- b) Considerando que a instrução “pragma unroll (8)” desenrola o laço 8 vezes, por que motivo o **Código A** tem um desempenho pior do que o **Código B**?

Código A	Código B
<pre>1. #pragma unroll (8) 2. for (i=0; i<n; i++) 3. { 4. a[i] = b[i]+c[i]*d[i]; 5. e[i] = f[i]-g[i]*h[i]+p[i]; 6. q[i] = r[i]+s[i]; 7. }</pre>	<pre>1. #pragma unroll (8) 2. for (i=0; i<n; i++) 3. a[i] = b[i]+c[i]*d[i]; 4. 5. #pragma unroll (8) 6. for (i=0; i<n; i++) 7. e[i] = f[i]-g[i]*h[i]+p[i]; 8. 9. #pragma unroll (8) 10. for (i=0; i<n; i++) 11. q[i] = r[i]+s[i];</pre>

Questão 8

Analise o código apresentado abaixo.

```
1. double a[nd1][nd2], y[nd2], x[nd1]
2. ...
3. for (long i=0; i < nd2; ++i)
4. {
5.     double t = 0.0;
6.     for (long j=0; j < nd1; ++j)
7.         t = t + a[j][i]*x[j];
8.     y[i] = t;
9. }
```

- (a) Descreva dois **problemas** na implementação do código acima que o tornam ineficiente
- (b) Reescreva o código de forma a sanar/diminuir estas deficiências:
- (c) Explique por que sua versão melhora cada um dos problemas apresentados no item (a)

Questão 9

Seja uma função $f: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$. Escreva um programa em linguagem C que calcule a integral

$\iint_a^b f(x, y) dx dy$ utilizando o Método dos Retângulos. O número de pontos n inicial (para

cada dimensão) é dado, e o espaçamento entre os pontos h é igual em ambas dimensões e dado por $h = (b-a)/n \Rightarrow \{x_i, y_i\} = a + hi$. O programa deve executar diversas iterações, reduzindo o valor do intervalo ao meio a cada iteração, até que o Erro Aproximado Absoluto da integral seja menor do que ϵ dado.

$$\text{Método dos Retângulos: } \int_a^b f(x) dx \approx \int_a^b p_0(x) dx = h \left(\sum_{i=0}^{n-1} f(x_i) \right)$$

```
double f (double x, double y);
...
double integral (double a, double b, double epsilon, uint n)
{
}
}
```

- (a) O Método dos Retângulos é apropriado para calcular a integral de funções de alta dimensionalidade? Justifique.

Questão 10

Observe o código para o método de Jacobi em duas dimensões apresentado abaixo.

```
double phi[iMAX][jMAX][2];
int t0=0, t1=1;
...
for (long it=1; it<ITER; ++it) {
    for (long i=0; i < iMAX; ++i) {
        for (long j=0; j < jMAX; ++j) {
            phi[i][j][t1] = 1.0/4.0 * (phi[i-1][j][t0] + phi[i+1][j][t0] +
                                         phi[i][j-1][t0] + phi[i][j+1][t0]);
        }
    }
    aux = t0; t0 = t1; t1 = aux; /* troca os vetores */
}
```

Reimplemente este código utilizando a técnica de “loop blocking” e **Justifique** por que o “loop blocking” torna este código mais eficiente!

Questão 11

A versão A do código abaixo demora o dobro do tempo para executar do que a versão B. Por que isso ocorre?

Versão A	Versão B
<pre>struct DATA { int a, b, c, d; }; DATA p[N]; for (long i=0; i<N; ++i) { p[i].a = p[i].b }</pre>	<pre>struct DATA { int a, b; }; DATA p[N]; for (long i=0; i<N; ++i) { p[i].a = p[i].b }</pre>

Questão 12

```
for (int i=0; i<N; ++i)
    for (int j=0; j<N; ++j)
        c[i] = c[i] + A[i][j] * b[j]
```

Considere o código acima:

a) Reimplemente este código aplicando apropriadamente a técnica de “loop unroll” com tamanho quatro.

b) O código com o laço desenrolado é mais eficiente que o código original em uma arquitetura x64? Justifique sua resposta.

Questão 13

Responda às seguintes questões:

- a) Qual o problema de se utilizar muitos pontos para calcular o polinômio interpolador de uma função tabulada? Como proceder para calcular um valor interpolado a partir de um grande conjunto de pontos?
- b) Porque o acesso em coluna é ineficiente para matrizes bidimensionais em linguagem C?
- c) Por que a integração numérica pelo método dos trapézios não é uma boa solução para problemas de alta dimensionalidade?

Questão 14

Dado um conjunto de n pontos (x_i, y_i) , escreva um procedimento para calcular a tabela completa de diferenças divididas de Newton. Faça também um procedimento que recebe o valor do grau p de um polinômio interpolador entre dois pontos (x_k, y_k) e (x_j, y_j) , $p < n$, e calcula os coeficientes do polinômio interpolador de Newton de grau p , usando a tabela de diferenças divididas gerada pelo primeiro procedimento. Finalmente faça um procedimento que calcule o valor do polinômio interpolador para um valor qualquer.