Fundamentos de programação

aula 11: Programando recursivamente

1 Introdução

Lembre da esperteza que nós vimos na aula 06

- Para ordenar uma lista de números, nós podemos
 - ordenar a primeira metade
 - ordenar a segunda metade
 - e depois combinar as duas metades ordenadas

Agora, com a técnica das caixinhas, esse programa pode ser escrito da seguinte maneira

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#define N 10
int L[N], A[N];
void combina_metades()
   int i=0, j=N/2, k=0;
   while ( i < N/2 || j < N )
      if ( j == N \mid \mid ( i < N/2 && L[i] < L[j] ) )
         A[k] = L[i]; i++; k++; }
      else
         A[k] = L[j]; j++; j++; }
   for(k=0; k<N; k++) L[k] = A[k];
void ordena_metades (int in, int fin)
                                          // a ordenação da bolha
                                          // mas poderia ser qq outra
    int i,j,aux;
    for (i=in; i<fin; i++)</pre>
      for (j=fin; j>in; j--)
          if (L[j] < L[j-1])
              aux = L[j]; L[j] = L[j-1]; L[j-1] = aux;
 }
int main()
    ordena_metades(0,N/2-1);
    ordena_metades(N/2,N-1);
    combina_metades();
 }
```

Na aula 06, nós vimos que esse programa realiza a metade das comparações realizadas pelos outros programas que foram apresentados naquela aula.

E de fato, repetindo o teste de velocidade que nós fizemos na aula passada, nós verificamos que esse programa executa (aproximadamente) duas vezes mais rápido que a ordenação da bolha

```
ordenação da bolha: 2156845 ordenação esperta: 982504
```

Legal.

Mas nós podemos ser mais espertos.

A observação chave é que, se a ordenação esperta é duas vezes mais rápida que a ordenação da bolha, então não faz sentido ordenar as duas metades usando o método da bolha.

Quer dizer, nós deveríamos utilizar o método esperto para fazer isso.

Mas, como é isso na prática?

Bom, aqui existem duas opções.

A primeira delas consiste em modificar o programa principal da seguinte maneira

```
int main()
{
    // ETAPA 1: aplicar o método esperto na 1a metade
    ordena_metades(0,N/4-1);
    ordena_metades(N/4,N/2-1);
    combina_metades(0,N/2);

    // ETAPA 2: aplicar o método esperto na 2a metade
    ordena_metades(N/2,3*N/4-1);
    ordena_metades(3*N/4,N-1);
    combina_metades(N/2,N/2);

    // ETAPA 3: combinar as duas metades ordenadas
    combina_metades(0,N);
}
```

(Note que nós precisamos adaptar a função combina_metades() para ela poder trabalhar apenas em uma parte da lista.)

De fato essa ideia funciona, e ela é duas vezes mais rápida que o método esperto

```
ordenação da bolha: 2179460
ordenação esperta: 1018383
ordenação mais esperta: 474463
```

1.1 Ordenação recursiva

Mas nós podemos ser ainda mais espertos.

Quer dizer, a segunda maneira de fazer as coisas é baseada em mais uma esperteza.

A observação chave dessa vez é que a versão original do programa principal já implementava a ordenação esperta

```
int main()
{
    ordena_metades(0,N/2-1);
    ordena_metades(N/2,N-1);
    combina_metades();
}
```

Daí que, se nós queremos ordenar as metades de maneira esperta, basta fazer uma chamada à função main

```
void ordena_metades (int in, int fin)  // versão esperta
{
    ...
    main();
}
```

Bom, fazer uma chamada à função main pode parecer uma coisa meio estranha ...

Mas a linguagem C nos permite fazer isso.

O problema é que a função main() não é realmente uma função como outra qualquer, e isso acaba dando alguns problemas.

Mas isso não é nada que alguns poucos truques sujos de programação não possam resolver.

E daí, quando a gente bota a coisa para funcionar, o resultado que a gente obtém é radical:

```
ordenação da bolha: 2074409
ordenação esperta: 1103090
ordenação mais esperta: 460097
ordenação recursiva: 4069
```

2 Programação recursiva

Mas, o que aconteceu?

Bom, o que aconteceu foi que nós acabamos encontrando um dos algoritmos de ordenação mais eficientes que existem.

E no final das contas, a sua ideia é bem simples

- Para ordenar uma lista de números, nós podemos
 - ordenar a primeira metade
 - ordenar a segunda metade
 - e depois combinar as duas metades ordenadas

sendo que a ordenação das duas metades também é feita por esse método.

Para ver como a coisa funciona na prática, considere a seguinte lista de tamanho 8

13 18 9	3	27	12	42	5
---------	---	----	----	----	---

Para ordenar essa lista, nós vamos ordenar as suas duas metades

13 18 9 3 27 12 42 5

E para ordenar essas 2 listas, nós vamos ordenar as suas metades

13 18 9 3 27 12 42 5

E para ordenar essas 4 listas, nós vamos ordenar as suas metades

 13
 18
 9
 3
 27
 12
 42
 5

Mas uma lista de tamanho 1 já está ordenada.

Então agora nós começamos as etapas de combinação.

Combinando as listas ordenadas de tamanho 1, nós obtemos

13 18 3 9 12 27 5 42

Combinando as listas ordenadas de tamanho 2, nós obtemos

3 9 13 18 5 12 27 42

Finalmente, combinando as listas ordenadas de tamanho 4, nós obtemos

3 5 9 12 13 18 27 42

Pronto.

Só o que sobrou foram as operações de combinação de listas ordenadas.

E isso é extremamente rápido.

A ideia que nós tivemos para implementar esse método foi a seguinte

```
void ordena_metades()
{
    main();
}

void main()
{
    ordena_metades(0,N/2-1);
    ordena_metades(N/2,N-1);
}
```

Mas, prestando atenção, a gente vê que a função ordena_metades() não está fazendo mais nada.

Daí que, a gente pode tirar essa função da jogada, para obter algo assim

```
void main()
{
  main (0,N/2-1);
  main (N/2,N-1);
}
```

Isto é, uma função que faz uma chamada a ela mesma.

O que a linguagem C também permite fazer.

Na prática, é conveniente fazer isso por meio de uma outra função que não a main().

E a coisa fica assim

```
void combina_metades (int i, int f)
{
          ( ... omitido ... )
}

void ordenacao_recursiva (int i, int f)
{
    int meio;

    if ( i == f ) return;

    meio = (i+f)/2;
    ordenacao_recursiva (i,meio);
    ordenacao_recursiva (meio+1,f);
    combina_metades(i,f);
}

int main()
{
    ordenacao_recursiva(0,N-1);
}
```

3 Outros exemplos

Imagine que nós queremos escrever uma função que imprime a lista



Pensando de maneira recursiva, a coisa seria feita assim

Primeiro nós imprimimos o 1º elemento
 e depois nós imprimimos o resto da lista (fazendo uma chamada recursiva)

Abaixo nós temos o programa em C que implementa essa ideia

```
#include <stdlib.h>
#include <stdlib.h>
#define N 10

int L = { 13, 18, 9, 3, 27, 12, 42, 5, 55, 2 };

void imprime_rec (int i)
{
    if ( i == N ) { printf("\n"); return; }

        printf ("%d ", L[i]);
        i++;
        imprime_rec(i);
}

int main()
{
    imprime_rec(0);
}
```

Legal, não é?

Quer dizer, nesse exemplo a chamada recursiva está fazendo o papel de um laço de repetição.

Vejamos outros exemplos.

Exemplos

a. Busca em uma lista desordenada

Imagine agora que nós queremos saber se o número x está na lista L ou não.

Pensando recursivamente, a coisa seria feita assim

• Verifique se x é o 1^o elemento se não for, procure no resto da lista (fazendo uma chamada recursiva)

Abaixo nós temos o programa em C que implementa essa ideia.

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#define N 10
int L = \{ 13, 18, 9, 3, 27, 12, 42, 5, 55, 2 \};
void busca_rec (int x, int i)
 {
    if ( i == N ) { printf ("O número x não está na lista\n");
                      return; }
    if ( x == L[i] )
       printf ("O número x foi encontrado na posição %d\n", i);
    else
     {
       i++;
       busca_rec(x,i);
 }
int main()
    int x = 42;
    busca_rec (x,0);
 }
```

b. Busca binária

Imagine agora que a lista está ordenada.

Daí, a ideia é começar a busca pelo meio da lista.

E pensando recursivamente, a coisa ficaria assim

• Verifique se x é o elemento do meio

```
se for, então acabou;
```

se x é menor que o elemento do meio, então procure na metade esquerda;

se x é maior que o elemento do meio, então procure na metade direita

Esse procedimento é conhecido como a busca binária.

E abaixo nós temos a função em C que implementa esse procedimento

 \Diamond

7