

**Com o VB.NET desenvolver Windows Applications para os problemas a seguir propostos.  
Crie as rotinas e uma interface adequada.**

**1.** Um número aleatório é um conceito matemático preciso: cada valor deve ocorrer com igual probabilidade num domínio finito. Este conceito contrasta com o significado vulgar de que um número aleatório é um número arbitrário, que significa um valor qualquer.  
Para se obter um aleatório, parte-se do anterior - raiz, multiplica-se por uma constante  $B$  e soma-se 1 e toma-se o resto da divisão inteira por outra constante  $M$ . O resultado será sempre um inteiro entre 0 e  $M-1$ .

**Gerar  $N$  aleatórios.**

(Deve dar-se especial atenção à operação de multiplicar uma vez que pode originar um *overflow*)

**2.** Com base na aplicação anterior desenvolva outra que gere 10000 aleatórios entre 1 e 1000, que registre as ocorrências por grupos de 20 e que faça um **gráfico** de barras horizontais de caracteres com as ocorrências por cada grupo.

**3.** Suponha que num sistema operativo as tarefas aparecem a todo o momento e o processador vai pedindo novas tarefas para executar. Em cada momento a tarefa que deve ser posta em funcionamento é a de maior prioridade. Pode criar-se uma estrutura – *heap*, para suportar o problema. Num *heap* os elementos estão arrançados em sequência, de tal modo que cada um deve ser maior ou igual do que os dois seguintes ainda não considerados. Com esta organização está sempre disponível o elemento de maior prioridade sem termos o custo temporal de uma ordenação, cada vez que aparece uma nova tarefa.

A aplicação vai receber  $N$  valores de prioridades, coloca-os num *heap*, e que retira-os em sequência.

**4.** Escrever uma função que faça o cálculo da potência de um número de forma recursiva.

Recordemos que:  $X^N \Leftrightarrow X.X^{(N-1)}$

**5.** Escrever um procedimento recursivo que implemente o método de ordenação designado por Quicksort.

O QuickSort (1960, C.A.R. Hoare) é um algoritmo que usa a técnica "dividir para reinar". Funciona partindo a colecção de valores em duas partes e ordenando-as separadamente. O local da partição depende da colecção. A ideia base é a seguinte:

ORDENA (ESQUERDA, DIREITA) é:

PONTOPARTIÇÃO = PARTIÇÃOENTRE(ESQUERDA, DIREITA);

ORDENA (ESQUERDA, PONTOPARTIÇÃO-1);

ORDENA (PONTOPARTIÇÃO+1, DIREITA)

Os parâmetros ESQUERDA e DIREITA (supõe-se  $ESQUERDA < DIREITA$ ) delimitam a subcolecção a ordenar dentro da colecção original. Da primeira vez o algoritmo é chamado com ORDENA(1,N).

O ponto crucial é a PARTIÇÃO ENTRE os limites à ESQUERDA e à DIREITA e que deve observar as seguintes condições:

- O elemento  $A[\text{PONTOPARTIÇÃO}]$  está na sua posição final na colecção, e será ignorado das vezes seguintes;
- Todos os elementos desde  $A[\text{ESQUERDA}]$ , ...,  $A[\text{PONTOPARTIÇÃO}-1]$  são menores ou iguais a  $A[\text{PONTOPARTIÇÃO}]$ ;
- Todos os elementos desde  $A[\text{PONTOPARTIÇÃO}-1]$ , ...,  $A[\text{DIREITA}]$  são maiores ou iguais a  $A[\text{PONTOPARTIÇÃO}]$ ;

Isto pode ser implementado de um modo muito simples: Primeiro escolhe-se um  $A[\text{DIREITA}]$  arbitrário, elemento que irá para a sua posição final. Depois varre-se a partir da esquerda até se encontrar um elemento maior do que  $A[\text{DIREITA}]$  e varre-se a partir da direita até se encontrar um elemento menor do que  $A[\text{DIREITA}]$ . Estes dois elementos que provocaram a paragem estão obviamente fora do seu lugar e devem ser trocados. (Deve também parar-se o varrimento se forem detectados elementos iguais ao do PONTOPARTIÇÃO). Continuando desta forma asseguramos que todos os elementos à esquerda do apontador esquerdo são menores que  $A[\text{DIREITA}]$ , e todos os elementos à direita são maiores. Quando os apontadores de varrimento se cruzam troca-se  $A[\text{DIREITA}]$  com o elemento à esquerda da subcolecção da direita.

**6.** Implemente um procedimento para o cálculo recursivo da raiz de um número.

Matematicamente o problema coloca-se do seguinte modo: dado um  $X > 0$ , encontrar  $Y$  tal que  $Y^2 = X$ .

Sabemos o que procuramos, mas ainda não temos o algoritmo. Podemos pensar que se  $Y^2 = X$ , então  $X / Y = Y$ , o que nos dá uma ideia para o algoritmo:

- Estimar um valor  $R$  para  $Y$  e testá-lo
- Calcular  $X / R$
- Se  $X / R$  é suficientemente próximo de  $R$ , então retorna-se  $R$ . Caso contrário deve estimar-se melhor.

A questão de saber se se está suficientemente próximo prende-se com o cálculo a menos de um erro, que pode ser o valor que se quiser desde que pequeno (ex: 0,0001)

Estimar melhor pode ser o principal problema. Deve encontrar-se um valor mais próximo da raiz de  $X$  do que  $R$ . Uma ideia será se  $X / R$  não estiver próximo de  $R$  estimar o novo valor como a média entre  $X / R$  e  $R$ .

**7.** Um número aleatório é um conceito matemático preciso: cada valor deve ocorrer com igual probabilidade num domínio finito. Este conceito contrasta com o significado vulgar de que um número aleatório é um número arbitrário, que significa um valor qualquer.

Para se obter um aleatório, parte-se do anterior - raiz, multiplica-se por uma constante  $B$  e soma-se 1 e toma-se o resto da divisão inteira por outra constante  $M$ . O resultado será sempre um inteiro entre 0 e  $M-1$ .

**Gerar  $N$  aleatórios.**

(Deve dar-se especial atenção à operação de multiplicar uma vez que pode originar um *overflow*)

**8.** Com base na aplicação anterior desenvolva outra que gere 10000 aleatórios entre 1 e 1000, que registre as ocorrências por grupos de 20 e que faça um **gráfico** de barras horizontais de caracteres com as ocorrências por cada grupo.

**9.** Suponha que num sistema operativo as tarefas aparecem a todo o momento e o processador vai pedindo novas tarefas para executar. Em cada momento a tarefa que deve ser posta em funcionamento é a de maior prioridade. Pode criar-se uma estrutura – *heap*, para suportar o problema. Num *heap* os elementos estão arrançados em sequência, de tal modo que cada um deve ser maior ou igual do que os dois seguintes ainda não considerados. Com esta organização está sempre disponível o elemento de maior prioridade sem termos o custo temporal de uma ordenação, cada vez que aparece uma nova tarefa.

A aplicação vai receber N valores de prioridades, coloca-os num *heap*, e que retira-os em sequência.

**10.** Crie uma estrutura para um aluno, leia para um vector alguns elementos, ordene o vector por um dos campos e faça uma pesquisa binária para um aluno pedido, mostrando todos os seus atributos.

**11.** Desenvolva uma rotina capaz de converter um nome completo para o formato último\_nome, primeiro\_nome iniciais\_dos\_restantes\_nomes

Exemplo:

Nome completo: António José Martins Costa

Nome convertido: Costa, António J. M.

**12.** Desenvolva um programa que leia *strings* com no máximo 100 letras (entre 'A' e 'Z') e ordene as letras de acordo com a ordem em que aparecem na *string* ignorando os espaços.

Por exemplo se a *string* for "TECNICAS DE PROGRAMACAO" o resultado será "TEEECCCNIAAASDPRROOGM".

**13.** Desenvolva um programa que codifique um texto utilizando o seguinte método: cada letra de uma dada palavra é substituída pela correspondente distanciada de N posições no alfabeto, sendo N o comprimento da palavra em causa. Considere que a letra a seguir à última é a primeira.

Exemplo: TECNICAS DE PROGRAMACAO

BMKVQKIA FG ACZRCLXLNLZ

Dado que a palavra TECNICAS tem comprimento 8, a letra correspondente a T é B (distanciada de 8 posições no alfabeto), a letra correspondente a E é M, e assim sucessivamente.

**14.** Desenvolva um programa que leia um texto e permita procurar e substituir palavras no texto. O programa deve permitir as seguintes funcionalidades:

Procurar – procura a ocorrência uma determinada palavra (ou texto) no texto.

Procurar Seguinte - procura a próxima ocorrência da palavra (ou texto) no texto.

Substituir – procura e substitui uma palavra (ou texto) por outra.

