

AED, 2017/2018

Aula prática 1

Prazos

- **Pontuação máxima:** 15 pontos
- **Prazo de entrega:** 16/Fev/2018, 23:55
- **Entrega:** pela tutoria electrónica.

Devem submeter um único ficheiro ZIP com o seguinte nome: PL<d>-g<X>.zip onde d é o número da vossa turma prática e X é o vosso número de grupo (que vos será atribuído em breve). Ou seja, o grupo 5 da turma PL2 terá de submeter o ficheiro com o nome PL2-g5.zip.

- O ficheiro zip deverá conter um ficheiro com o nome `relatorio.pdf` com as respostas às questões solicitadas.
- O ficheiro zip também deverá incluir o código desenvolvido.
- Não serão aceites submissões que não respeitem estas regras.

Exercício

O *Insertion Sort* é um algoritmo de ordenação que funciona de modo análogo ao modo como muitos de nós ordenamos uma mão de cartas: mantemos as cartas na mão sempre ordenadas, e, ao recolhermos mais uma carta, inserimo-la na posição correcta para que as cartas na mão continuem ordenadas.

Apresenta-se seguida o pseudocódigo do algoritmo ao estilo que vão encontrar no livro recomendado da disciplina.

INSERTION-SORT(A)

```
1 for  $j = 2$  to  $A.length$ 
2    $key = A[j]$ 
3   // Insert  $A[j]$  into the sorted sequence  $A[1..j-1]$ .
4    $i = j - 1$ 
5   while  $i > 0$  and  $A[i] > key$ 
6      $A[i+1] = A[i]$ 
7      $i = i - 1$ 
8    $A[i+1] = key$ 
```

No pseudocódigo acima apresentado os números de linha que aparecem à esquerda são meramente indicativos e ajudam-nos quando nos queremos referir a uma determinada linha do código. Note que o array A começa na posição 1, não na posição 0 como em C e Java. Esta é uma convenção que é adoptada no livro.

1. Tente compreender o algoritmo de modo a ficar convencido que de facto ele ordena o array A por ordem crescente. Se não ficar totalmente convencido, execute o algoritmo à mão, passo a passo, usando papel e lápis, no seguinte input de 5 elementos: [6, 2, 7, 8, 3].
2. Implemente o algoritmo INSERTION-SORT em Java e certifique-se que a sua implementação está correcta.

(Ao traduzir o pseudocódigo para Java, há duas maneiras de lidar com a questão dos arrays começarem na posição 1 em vez da posição 0. A primeira é alterar a manipulação dos índices do array de forma apropriada (é fácil cometermos erros se não o fizermos de forma cuidadosa). A segunda é reservar mais uma posição do array e ignorar a posição 0. Isto é, se precisar de ordenar um array A com n elementos, declare o array em Java com $n + 1$ elementos e o seu array fica $A[0..n]$ mas $A[0]$ nunca é usado.)

3. Teste o algoritmo em inputs gerados aleatoriamente de tamanho $2^{10} = 1024$, 2^{11} , 2^{12} , ..., $2^{20} = 1048576$, e meça o tempo de execução do algoritmo. Cada elemento do array de input deverá ser um número inteiro aleatório no intervalo [1..100000]. (Não é necessário ir até à dimensão 2^{20} caso o algoritmo se torne demasiado lento no seu computador. Pode terminar os testes quando as execuções do algoritmo começarem a exceder 5 minutos.)

Para o auxiliar, junta-se código Java para lançar n dados. O resultado de um lançamento de um dado é um número aleatório entre 1 e 6. Primeiro devemos importar a biblioteca,

```
import java.util.Random;
```

depois podemos fazer algo deste estilo,

```
Random rand = new Random();
for( int i=0; i<n; i++ )
    System.out.println( 1 + rand.nextInt(6) );
```

Para medir o tempo de execução faça uso de `System.currentTimeMillis()` que dá o tempo actual em milisegundos. Meça exclusivamente o tempo gasto na ordenação. Algo deste género,

```
Initialize(A);
long start = System.currentTimeMillis();
InsertionSort(A);
long end = System.currentTimeMillis();
System.out.println("Sorting time is " + (end-start)/1000.0 + " secs");
```

4. Faça um gráfico com os resultados obtidos (dimensão do array no eixo do x, tempo de execução no eixo do y). O que pode concluir?
5. Altere o código de INSERTION-SORT de tal forma que para além de ordenar o array de input, o algoritmo retorne o número de vezes que a instrução $A[i+1] = A[i]$ é executada (linha 6 do pseudocódigo).
6. Faça um novo gráfico com os resultados obtidos (dimensão do array no eixo do x, número de execuções de $A[i+1] = A[i]$ no eixo do y). O que pode concluir?
7. Indique uma estimativa do tempo que o seu algoritmo demoraria a ordenar um array de 10000000 (10 milhões) de inteiros gerados aleatoriamente. Justifique a resposta.
8. Repita todo o exercício quando o input não é gerado de forma aleatória mas sim quando corresponde ao melhor caso. Isto é, quando o input é de tal forma que dá o mínimo de trabalho possível ao algoritmo. Não é difícil de ver que o melhor caso neste exemplo ocorre quando o input está ordenado por ordem crescente logo à partida.
9. Repita a alínea 8 quando o input corresponde ao pior caso. Também não é difícil de ver que o pior caso ocorre quando o input está ordenado por ordem decrescente.