Ordenação: Shellsort

Algoritmos e Estruturas de Dados II

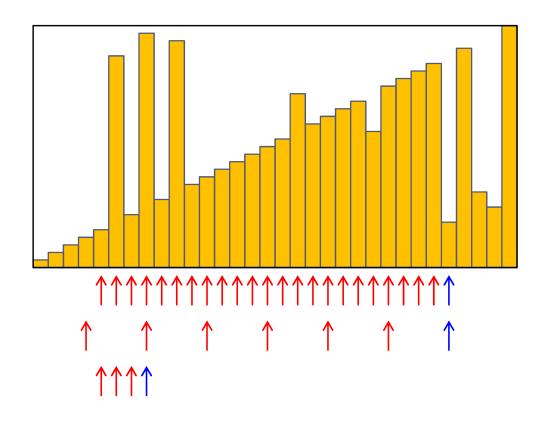
Introdução

- Proposto por Donald Shell em 1959
- Extensão do algoritmo de ordenação por inserção

Motivação

- Ordenação por inserção só troca itens adjacentes para determinar o ponto de inserção
 - ▶ São efetuadas n-1 comparações e movimentações quando o menor item está na última posição
- O método de Shell contorna este problema permitindo trocas de registros distantes

Exemplo



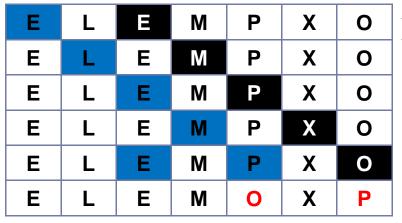
Algoritmo

- Os conjuntos de itens separados de h posições são ordenados
 - O elemento na posição x é comparado (e trocado) com o elemento na posição x-h
 - O vetor resultante é composto de h arquivos ordenados e entrelaçados
- O vetor (sequência) é dito estar *h*-ordenado
- Quando h = 1, o algoritmo é equivalente ao algoritmo de inserção

Exemplo: Shellsort

Е	X	E	M	Р	L	0
E	X	E	M	Р	L	0
E	L	Е	M	Р	X	0
Е	L	Е	M	Р	X	0

$$h = 4$$



$$h = 2$$

h = 1 (inserção)

E	L	E	M	0	X	Р
Е	L	E	M	0	Х	Р
Е	L	E	M	0	Х	Р
E	E	L	M	0	Х	Р
E	E	L	M	0	Х	Р
E	L	E	M	0	Х	Р
E	L	E	M	0	Х	Р
E	L	E	M	0	Р	X

Escolha da distância de salto h

- Qualquer sequência terminando com h = 1 garante ordenação correta (h = 1 é ordenação por inserção)
- Forte impacto no desempenho do algoritmo
- Sequência para h:

$$h(s) = 1$$
, para $s = 1$

$$h(s) = 3h(s-1) + 1$$
, para $s > 1$

- A sequência corresponde a 1, 4, 13, 40, 121, 364, 1093, 3280, ...
- Knuth (1973, p. 95) mostrou experimentalmente que esta sequência é difícil de ser batida por mais de 20% em eficiência
 - Outras escolhas são possíveis

Escolha da distância de salto h

- Qualquer sequência terminando com h = 1 garante ordenação correta
 - h = 1 é ordenação por inserção
- Forte impacto no desempenho do algoritmo
- Exemplo de sequência ruim: 1, 2, 4, 8, 16, ...
 - Não compara elementos em posições pares com elementos em posições ímpares até a última iteração

Escolha da distância de salto h

Sequência para h:

$$h(s) = 1$$
, para $s = 1$
 $h(s) = 3h(s-1) + 1$, para $s > 1$

- A sequência corresponde a 1, 4, 13, 40, 121, 364, 1093, 3280, ...
- Knuth (1973, p. 95) mostrou experimentalmente que esta sequência é difícil de ser batida por mais de 20% em eficiência
 - Outras sequências têm desempenho similar

Shellsort

```
void shellsort(struct item *v, int n) {
 int i, j, h;
 struct item aux;
 for(h = 1; h < n; h = 3*h+1); /* calcula o h inicial. */
while(h > 0) {
    h = (h-1)/3; /* atualiza o valor de h. */
    for(i = h; i < n; i++) {
       aux = v[i];
       j = i;
       /* efetua comparações entre elementos com distância h: */
       while(v[j - h].chave > aux.chave) {
          v[j] = v[j - h];
          j -= h;
          if(j < h) break;</pre>
       v[j] = aux;
```

Shellsort - Análise

- A complexidade do algoritmo ainda não é conhecida
- Ninguém ainda foi capaz de encontrar uma fórmula fechada para sua função de complexidade
 - A sua análise contém alguns problemas matemáticos muito difíceis
 - Exemplo: escolher a sequência de incrementos
 - O que se sabe é que cada incremento não deve ser múltiplo do anterior

Shellsort - Análise

 Conjecturas referentes ao número de comparações para a seqüência de Knuth:

Conjectura 1: $C(n) = O(n^{1.25})$

Conjectura 2: $C(n) = O(n (\ln n)^2)$

Vantagens e Desvantagens

Vantagens:

- Shellsort é uma ótima opção para arquivos de tamanho moderado
- Sua implementação é simples e requer uma quantidade de código pequena

Desvantagens:

- O tempo de execução do algoritmo é sensível à ordem inicial do arquivo
- O método não é estável

Exercícios

- Dê um exemplo de um vetor com N elementos que maximiza o número de vezes que o mínimo é atualizado no método de ordenação seleção.
- Mostre um exemplo de entrada que demonstra que o método de ordenação seleção não é estável.
- 3. Mostre um exemplo que demonstra que o Shellsort é instável para sequencia h=1,2
- 4. O método da bolha não é adaptável, altere o código para que ele se torne adaptável.
- Qual dos métodos: bolha, inserção e seleção executa menos comparações para um vetor de entrada contendo valores idênticos.