

Estrutura de Dados II

Prof. Me. Pietro M. de Oliveira

Shellsort

Extensão da ordenação por inserção (otimização)

Criador: Donald Shell (1959)

Instável

GAP: otimização que “aproxima” elementos mais distantes

- Maior proveito do melhor caso do Insertionsort

Desempenho:

- Pior caso - n^2
- Melhor caso - não alcança, mas chega próximo a $n \log n$

Subdivide o arranjo, e ordena as divisões, sucessivamente

GAP é um índice que controla os “pulos”

- Vetor ordenado de ***k*** em ***k*** elementos ($k = \text{GAP}$)
- Índices são múltiplos do GAP
- O GAP varia:
 - Geralmente acaba com o valor $\text{GAP} = 1$
 - Ex. de sequência de GAPs: [23,13,5,1]
 - Valores de GAP armazenados em vetor

Algoritmo

Shellsort(arranjo ***A***)

1. Para ***g*** $\leftarrow 1$ até *comprimento*[***GAPs***] faça
2. ***k*** = ***GAPs***[***g***] e ***i*** = ***k*** + 1
3. Enquanto ***i*** \leq *comprimento*[***A***] faça
4. ***chave*** \leftarrow ***A***[***i***]
5. ***j*** \leftarrow ***i***
6. Enquanto ***j*** \geq ***k*** e ***A***[***j*** - ***k***] > ***chave*** faça
7. ***A***[***j***] \leftarrow ***A***[***j*** - ***k***]
8. ***j*** \leftarrow ***j*** - ***k***
9. ***A***[***j***] \leftarrow ***chave***
10. ***i*** = ***i*** + 1

O **Shellsort** é uma otimização do **Insertionsort**

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$ e $i = k+1$
3. Enquanto $i < \text{comprimento}[\mathbf{A}]$ faça
4. $\mathbf{chave} \leftarrow \mathbf{A}[i]$
5. $j \leftarrow i$
6. Enquanto $j \geq k$ e $\mathbf{A}[j-k] > \mathbf{chave}$ faça
7. $\mathbf{A}[j] \leftarrow \mathbf{A}[j-k]$
8. $j \leftarrow j - k$
9. $\mathbf{A}[j] \leftarrow \mathbf{chave}$
10. $i = i + 1$

Shellsort - Exemplo

GAPs

1	2	3
3	2	1

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap \underline{k}

1	2	3	4	5	6	7	8
26	32	46	19	15	67	81	22

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até *comprimento*[**GAPs**] faça
2. $k = \text{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
26	32	46	19	15	67	81	22

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
26	32	46	19	15	67	81	22

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
19	32	46	26	15	67	81	22

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
19	32	46	26	15	67	81	22

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
19	32	46	26	15	67	81	22

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até *comprimento*[**GAPs**] faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

Itera-se o índice i do Insertionsort
(linha 3 do algoritmo)

1	2	3	4	5	6	7	8
19	32	46	26	15	67	81	22

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
19	32	46	26	15	67	81	22

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	46	26	32	67	81	22

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	46	26	32	67	81	22

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	46	26	22	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap \underline{k}

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	46	26	22	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	46	26	22	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até *comprimento*[**GAPs**] faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	46	26	22	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	46	26	22	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até *comprimento*[**GAPs**] faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap \underline{k}

GAPs

1	2	3
3	2	1

Itera-se o índice i do Insertionsort
(linha 3 do algoritmo)

1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	32	81	67

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap \underline{k}

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	46	26	22	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave
↓

1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	46	26	22	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave

1	2	3	4	5	6	7	8
15	19	46	26	22	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
15	19	46	26	22	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
15	19	46	26	22	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
15	19	46	26	22	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
15	19	26	46	22	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
15	19	26	46	22	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
15	19	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
15	19	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
15	19	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave



1	2	3	4	5	6	7	8
15	19	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
15	19	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até *comprimento*[**GAPs**] faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

chave
↓

1	2	3	4	5	6	7	8
15	19	22	26	46	67	81	32

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até $\text{comprimento}[\mathbf{GAPs}]$ faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

1	2	3	4	5	6	7	8
15	19	22	26	32	46	67	81

Shellsort(arranjo **A**)

1. Para $g \leftarrow 1$ até *comprimento*[**GAPs**] faça
2. $k = \mathbf{GAPs}[g]$
3. Insertionsort com o gap k

GAPs

1	2	3
3	2	1

Arranjo ordenado!

1	2	3	4	5	6	7	8
15	19	22	26	32	46	67	81

Estrutura de Dados II

Prof. Me. Pietro M. de Oliveira

Considerações Finais

Unidade III

As próximas comparações levam em consideração arranjos de tamanho n . Ou seja, o vetor a ser ordenado possui n elementos!

- **Bubblesort** e **Selectionsort** realizam n^2 operações, independentemente da distribuição dos elementos no arranjo.

- **Insertionsort** realiza:
 - n^2 operações
 - Arranjo ordenado inversamente (pior caso)
 - Arranjo desordenado (caso médio)
 - n operações
 - Arranjo ordenado (melhor caso)
 - Arranjo quase ordenado (melhor caso)
- **Shellsort**:
 - Otimização do **Insertionsort**
 - GAP: “aproxima” elementos distantes
 - Se aproveita do melhor caso do **Insertionsort**

- **Bubblesort** × **Selectionsort** × **Insertionsort**
 - **Bubblesort** e **Selectionsort** são “ruins”, independente do arranjo: dois laços de repetição aninhados;
 - **Insertionsort** é muito bom quando o arranjo está quase ordenado: laço de repetição interno é interrompido em casos especiais.
- **Insertionsort** × **Shellsort**
 - **Shellsort** “aproxima” elementos distantes;
 - Quase atinge $n \log n$, no melhor caso;
 - A cada mudança no GAP, o arranjo encontra-se²¹⁹ quase ordenado (melhor caso do **Insertionsort**)

- Ordenação por flutuação (Bubblesort)
- Ordenação por seleção (Selectionsort)
- Ordenação por inserção (Insertionsort)
- Shellsort
- Comparações entre os métodos

Estrutura de Dados II

Prof. Me. Pietro M. de Oliveira