

# Estrutura de Dados II

Prof. Me. Pietro M. de Oliveira







Extensão da ordenação por inserção (otimização)

Criador: Donald Shell (1959)

#### <u>Instável</u>

**GAP**: otimização que "aproxima" elementos mais distantes

- Maior proveito do melhor caso do Insertionsort Desempenho:
- Pior caso n<sup>2</sup>
- Melhor caso <u>não alcança</u>, mas chega <u>próximo</u> a<sub>170</sub>
   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 = GAP)
- Índices são múltiplos do GAP
- O GAP varia:
  - Geralmente acaba com o valor GAP = 1
  - Ex. de sequência de GAPs: [23,13,5,1]
  - Valores de GAP armazenados em vetor





#### Algoritmo

10.

```
Shellsort(arranjo A)
```

i = i + 1

```
1. Para \mathbf{g} \leftarrow \mathbf{1} até comprimento [\mathbf{GAPs}] faça
         k = GAPs[g] e i = k+1
         Enquanto i < comprimento[A] faça
3.
              chave ← A[i]
5.
              i \leftarrow i
6.
              Enquanto j ≥ k e A[j-k] > chave faça
                    A[i] \leftarrow A[i-k]
7.
                   j \leftarrow j - k
8.
              A[i] \leftarrow chave
9.
```





# O Shellsort é uma otimização do Insertionsort Shellsort (arranjo *A*)

```
1. Para g \leftarrow 1 até comprimento [GAPs] faça
        k = GAPs[g] e i = k+1
        Enquanto i < comprimento[A] faça
3.
            chave ← A[i]
5.
            i \leftarrow i
            Enquanto j ≥ k e A[j-k] > chave faça
                 A[i] \leftarrow A[i-k]
                 j \leftarrow j - k
8.
            A[j] ← chave
9.
            i = i + 1
10.
```



## **Shellsort - Exemplo**

#### **GAPs**

1	2	3
3	2	1

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

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



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



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

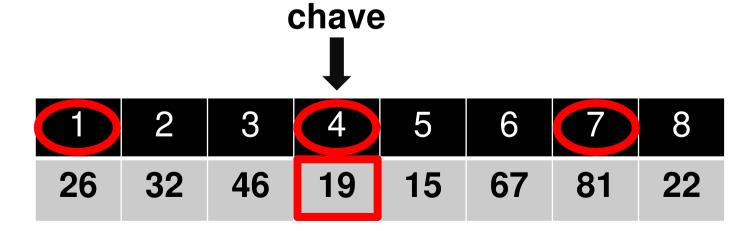




- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**

#### **GAPs**

1	2	3
3	2	1







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

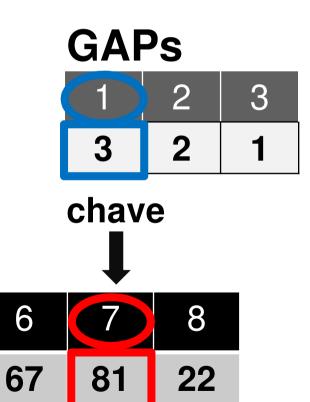


	2	3	4	5	6	7	8
19	32	46	26	15	67	81	22





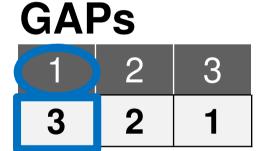
- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**







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



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





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

#### **GAPs**

1	2	3
3	2	1

<u>Itera-se o índice *i* do Insertionsort</u> (<u>linha 3 do algoritmo</u>)

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

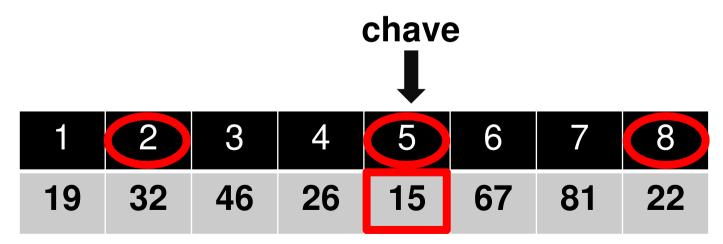




- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**

#### **GAPs**

1	2	3
3	2	1







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



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

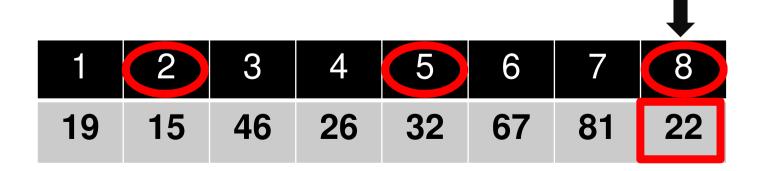




- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**



chave





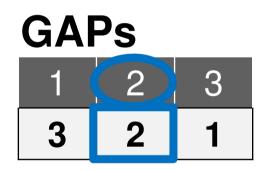
- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**



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



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

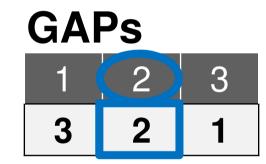


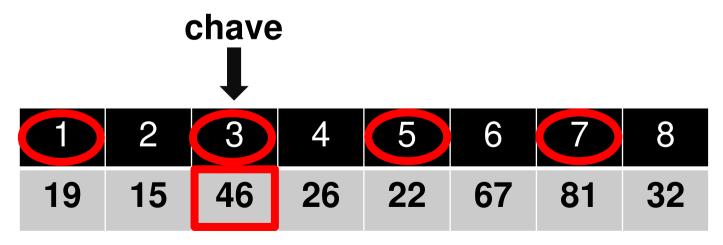
1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	46	26	22	67	81	32





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

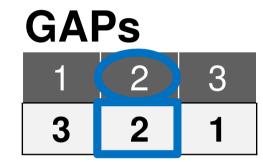








- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**

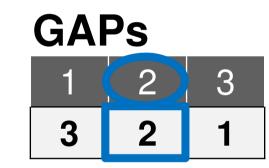


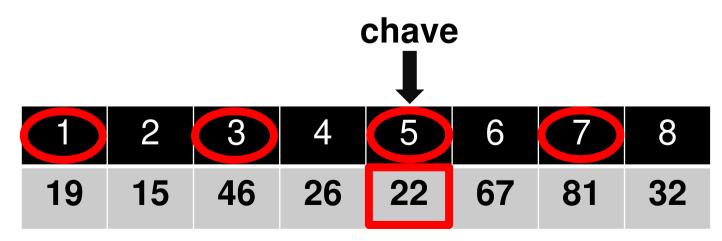
	2	3	4	5	6	7	8
19	15	46	26	22	67	81	32





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

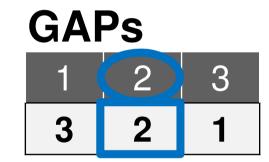








- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**

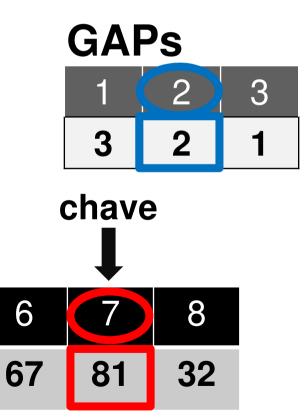


1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	67	81	32



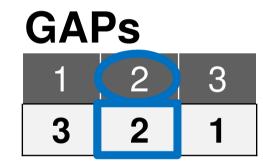


- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**





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

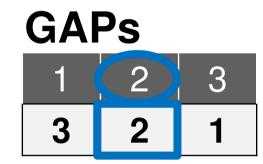


	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	67	81	32





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



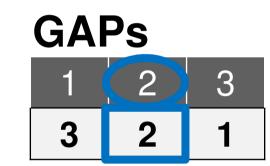
## <u>Itera-se o índice *i* do Insertionsort</u> (<u>linha 3 do algoritmo</u>)

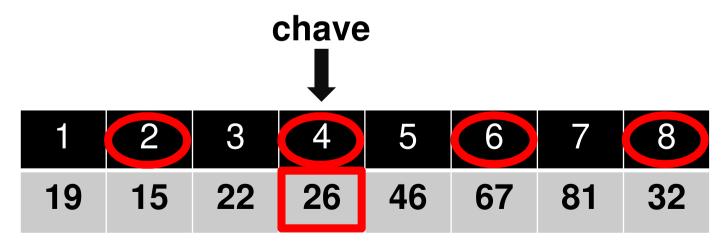
1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	67	81	32





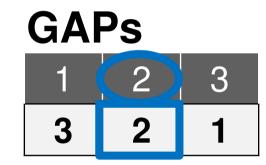
- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**







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

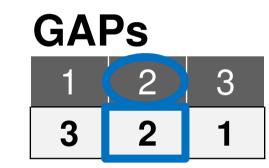


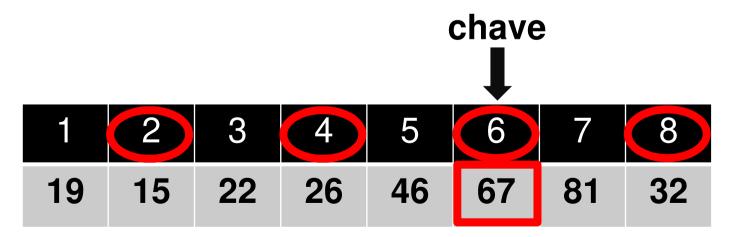
1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	67	81	32





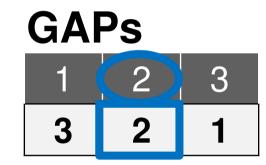
- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**

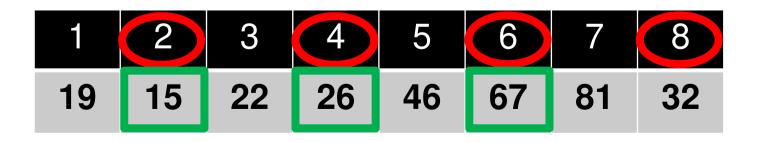






- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**

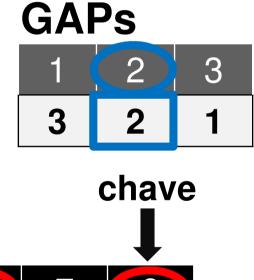








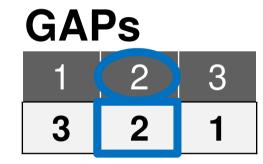
- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**

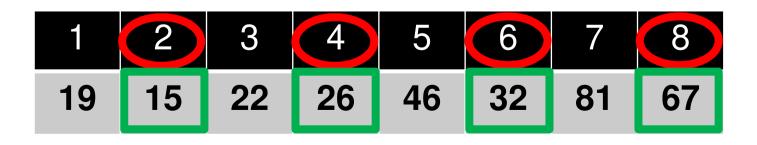


1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	22	26	46	67	81	32



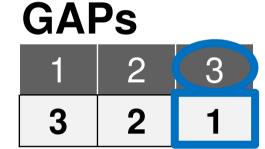
- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**







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



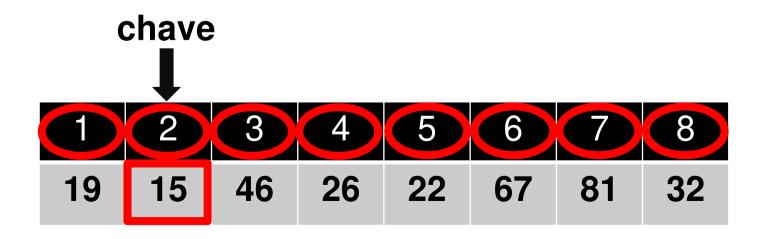
1	2	3	4	5	6	7	8
19	15	46	26	22	67	81	32





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



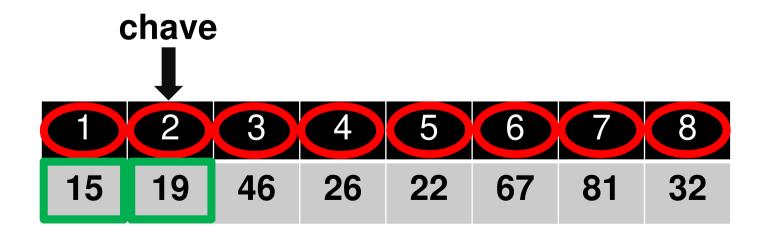






- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**



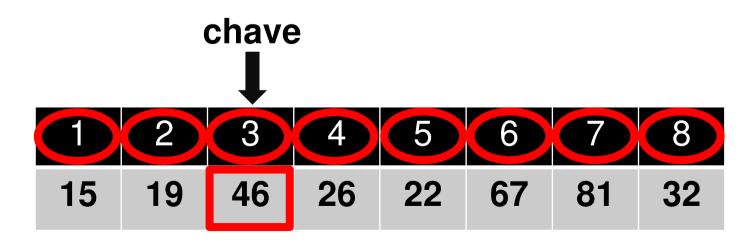






- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**



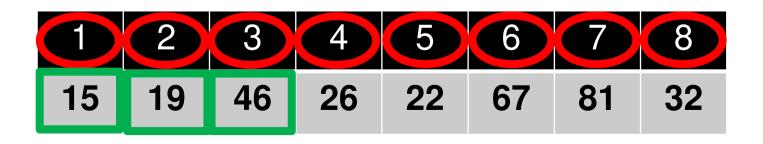






- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**



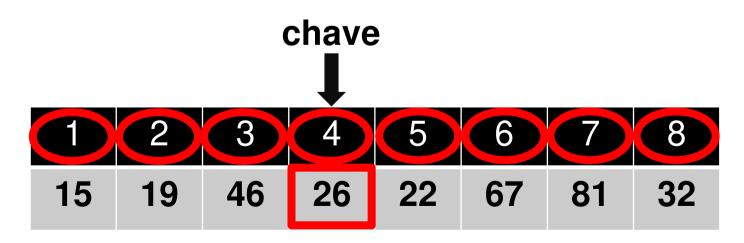






- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**









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



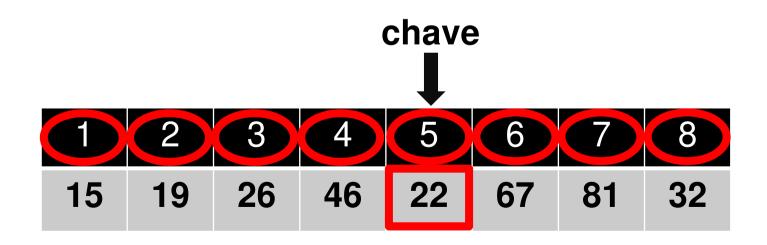






- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**

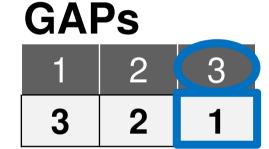


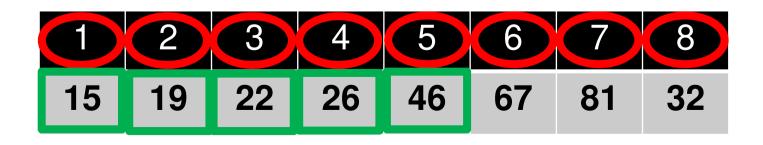






- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**



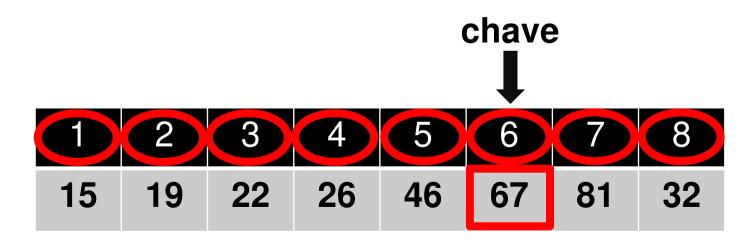






- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**

# GAPs 1 2 3 3 2 1

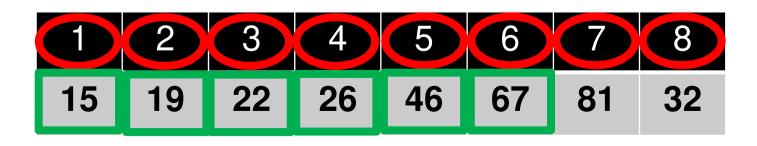






- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**



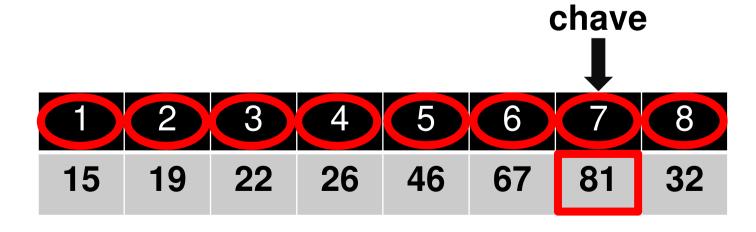






- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**



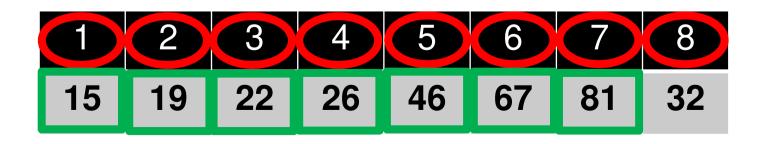






- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**



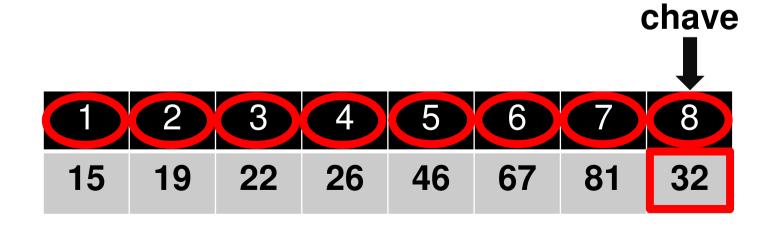






- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**

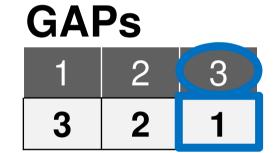


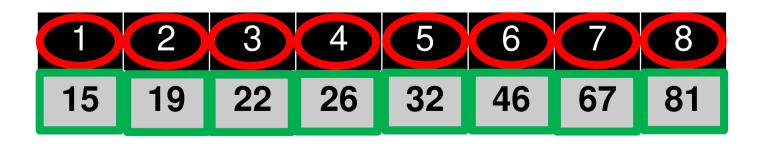






- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = GAPs[g]
- 3. Insertionsort com o gap **k**









- 1. Para  $g \leftarrow 1$  até comprimento [GAPs] faça
- 2. k = 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



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 n²
 operações, independentemente da distribuição dos
 elementos no arranjo.



- Insertionsort realiza:
  - n² operações
    - Arranjo <u>ordenado inversamente</u> (<u>pior caso</u>)
    - Arranjo <u>desordenado</u> (<u>caso médio</u>)
  - n operações
    - Arranjo ordenado (melhor caso)
    - Arranjo <u>quase ordenado</u> (<u>melhor caso</u>)

#### Shellsort:

- Otimização do Insertionsort
- GAP: "aproxima" elementos distantes
- Se <u>aproveita do melhor caso</u> 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: <u>laço de repetição interno</u> <u>é interrompido em casos especiais.</u>
- Insertionsort × Shellsort
  - Shellsort "aproxima" elementos distantes;
  - Quase atinge n log n, no melhor caso;
  - A cada mudança no GAP, o arranjo encontra-se<sup>19</sup> 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