# Ordenações Bidirecionais e Distribuídas

# Fundamentação teórica e origem dos algoritmos

#### Contextualização Histórica

A história dos algoritmos de ordenação acompanha o avanço da computação. Desde os anos 1950, pesquisadores estudam formas mais rápidas e eficientes de ordenar dados. Muitos dos algoritmos conhecidos hoje foram criados para resolver problemas específicos com restrições de tempo e espaço.

#### Bucket Sort – Distribuição, Aplicação e Eficiência

O Bucket Sort é especialmente útil para dados reais ou inteiros que estejam distribuídos de forma relativamente uniforme.

#### Cocktail Sort – Origem, Funcionamento e Complexidade

O Cocktail Sort funciona como uma variação do Bubble Sort, mas com ida e volta a cada iteração. Isso permite que elementos pequenos 'subam' rapidamente para o início e elementos grandes 'desçam' para o final.

# Pigeonhole Sort - Princípio Matemático e Eficiência

O Pigeonhole Sort é baseado no princípio de que, se temos mais itens que 'casas', ao menos uma casa terá mais de um item.

#### Complemento

O Cocktail Sort é uma otimização didática de um método clássico.

O Bucket Sort distribui os dados inteligentemente, sendo eficiente com dados bem distribuídos.

O Pigeonhole Sort elimina comparações usando posicionamento direto — e é extremamente rápido em condições ideais.

# Como funciona

#### Cocktail Sort

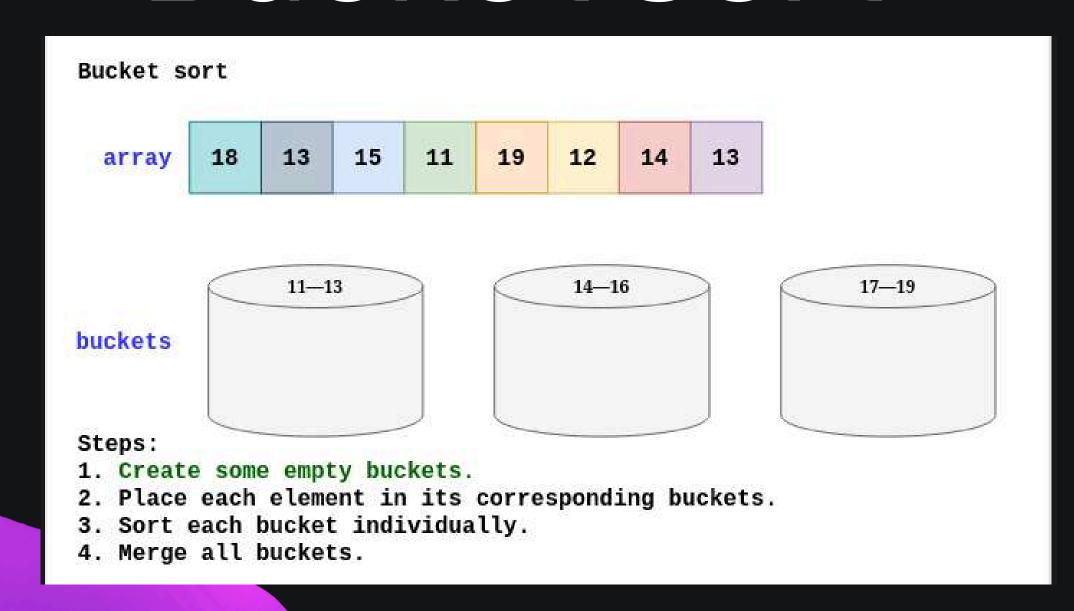
```
CocktailSort(A):
   trocado ← verdadeiro
   início ← 0, fim ← tamanho de A – 1
   enquanto trocado:
      trocado ← falso
      para i de início até fim-1:
         se A[i] > A[i+1], trocar e trocado ← verdadeiro
      fim \leftarrow fim - 1
      para i de fim até início+1:
          se A[i] < A[i-1], trocar e trocado ← verdadeiro
      início ← início + 1
```

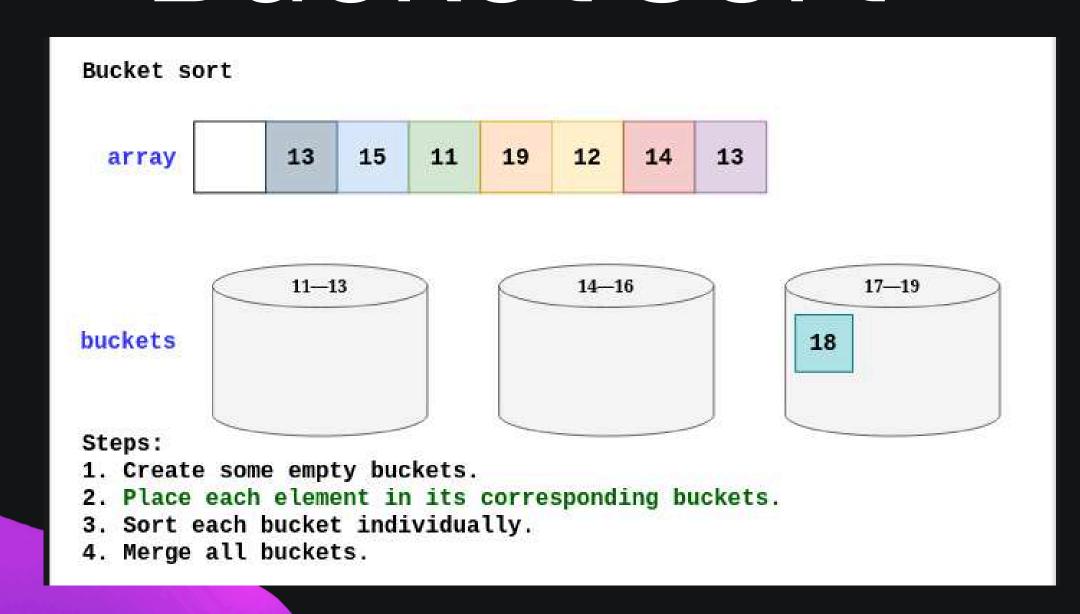
## Cocktail Sort

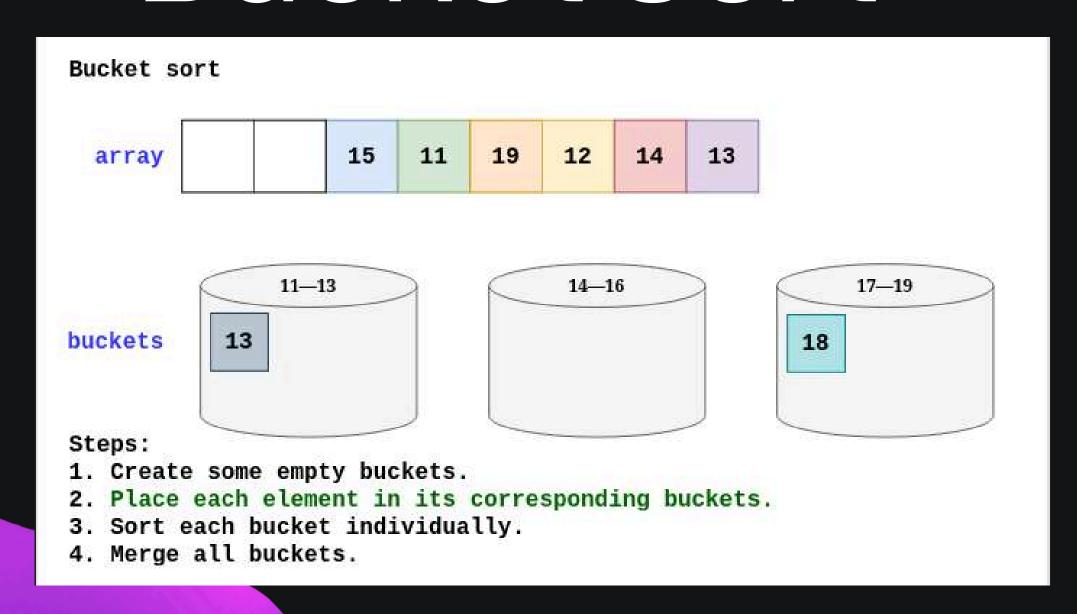
Vídeo 1

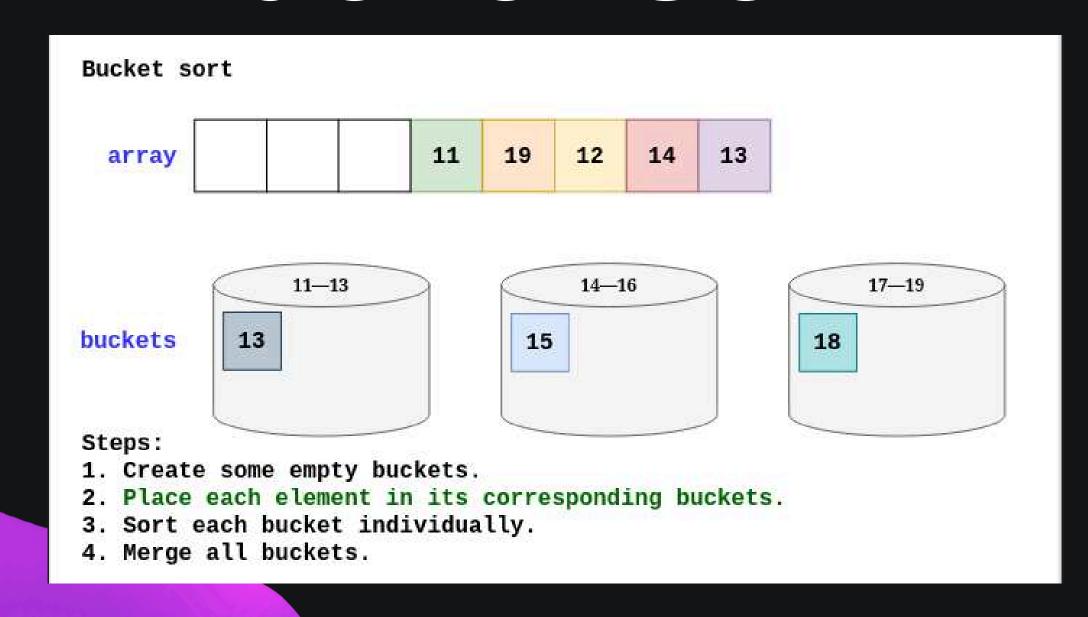
Vídeo 2

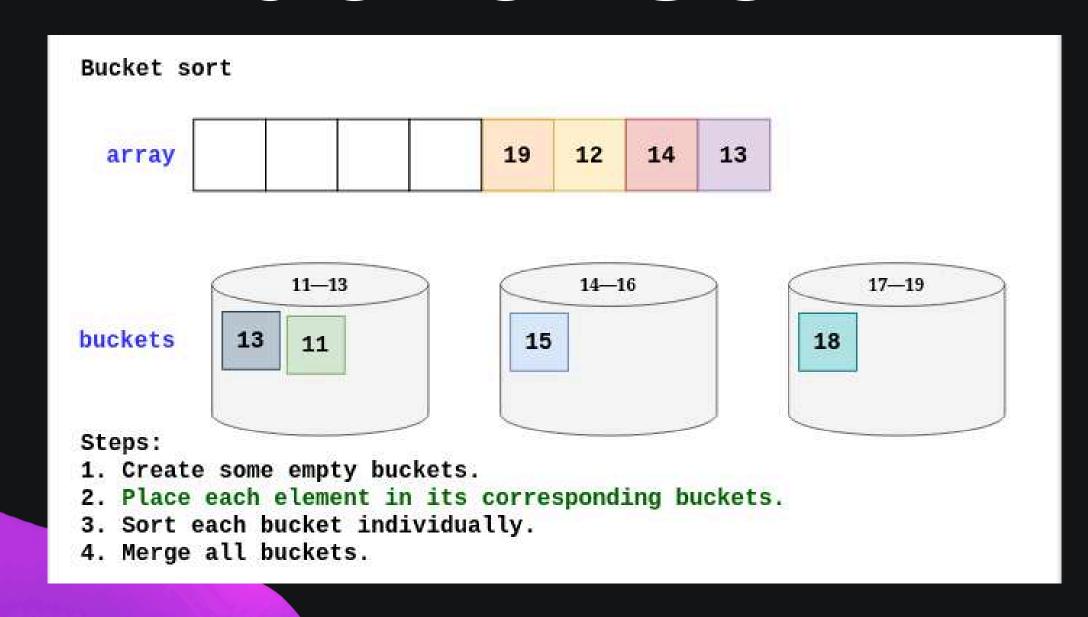
```
BucketSort(A):
    n ← tamanho de A
    criar B[0..n-1] // n baldes vazios
    para a em A:
        idx ← calcular índice do balde de a
        inserir a em B[idx]
    para b em B:
        ordenar b
    A ← concatenar todos os baldes B[0..n-1]
```

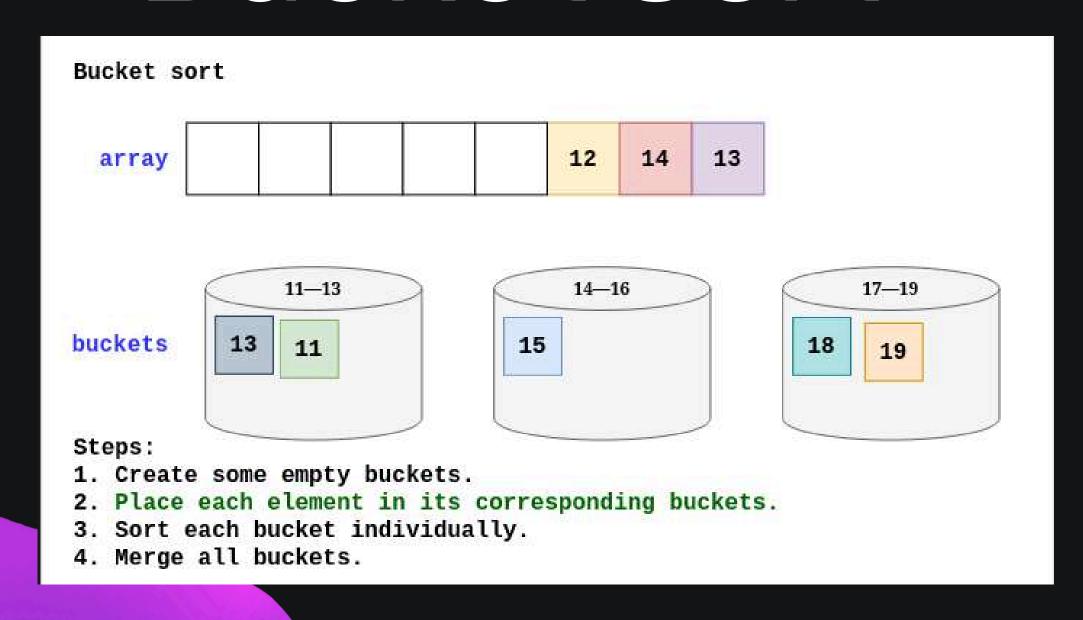


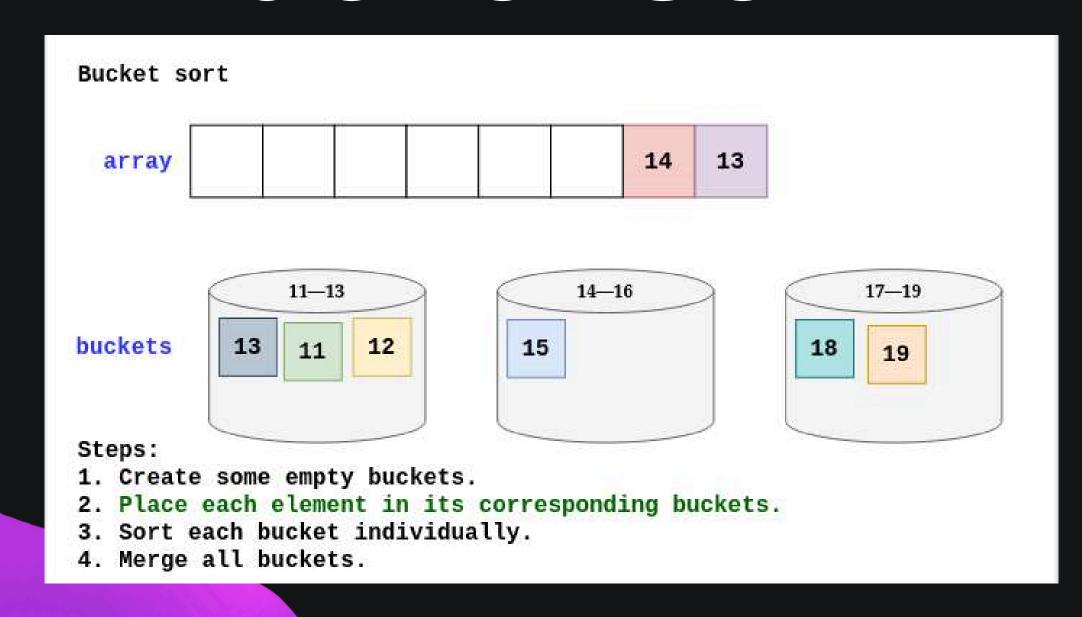


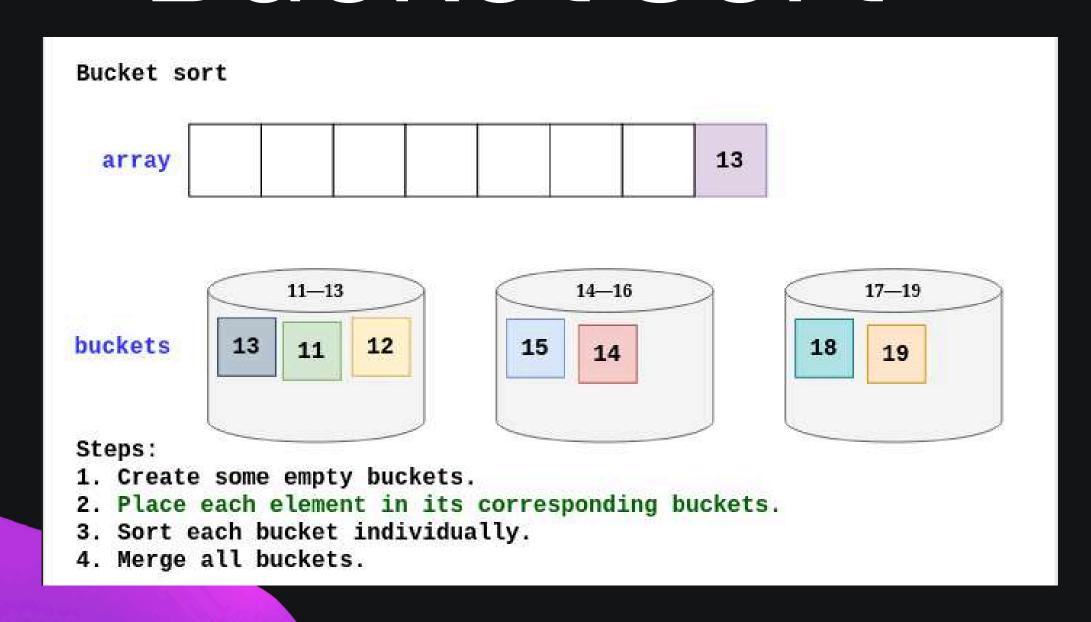


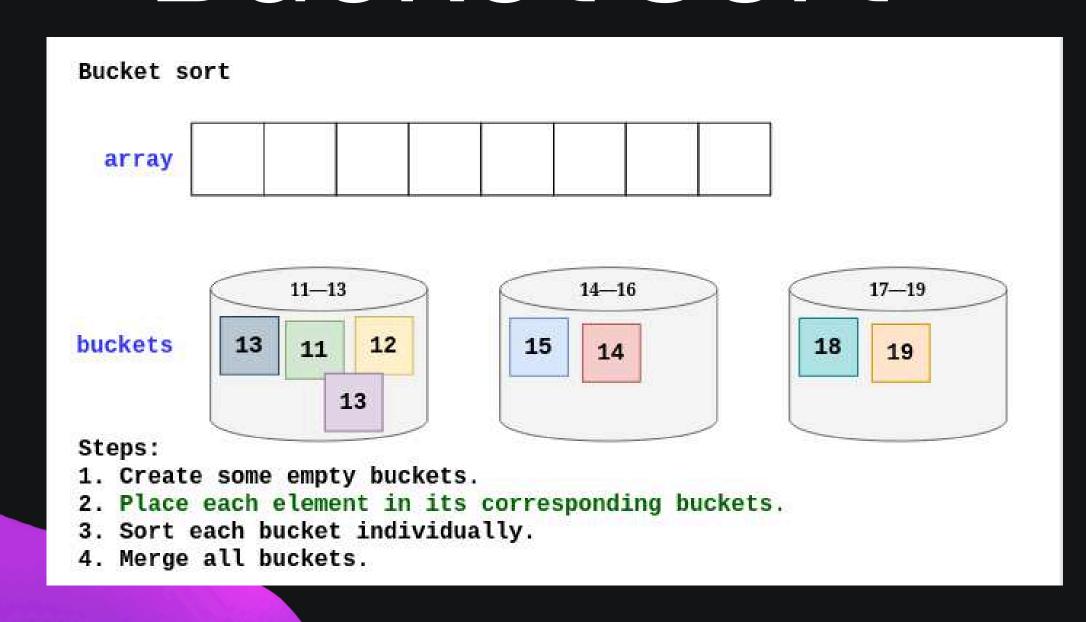


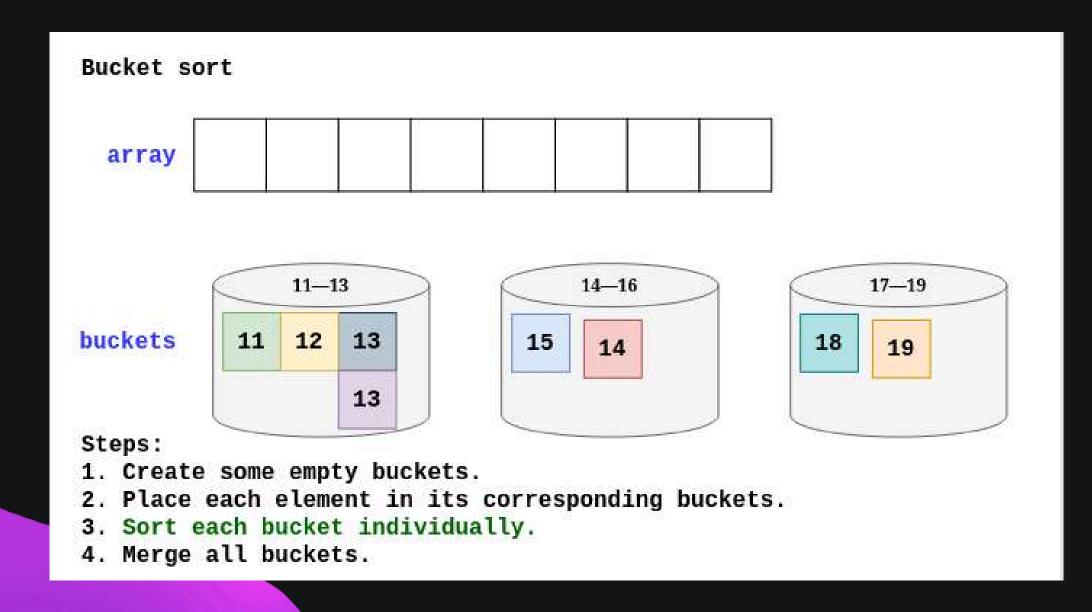


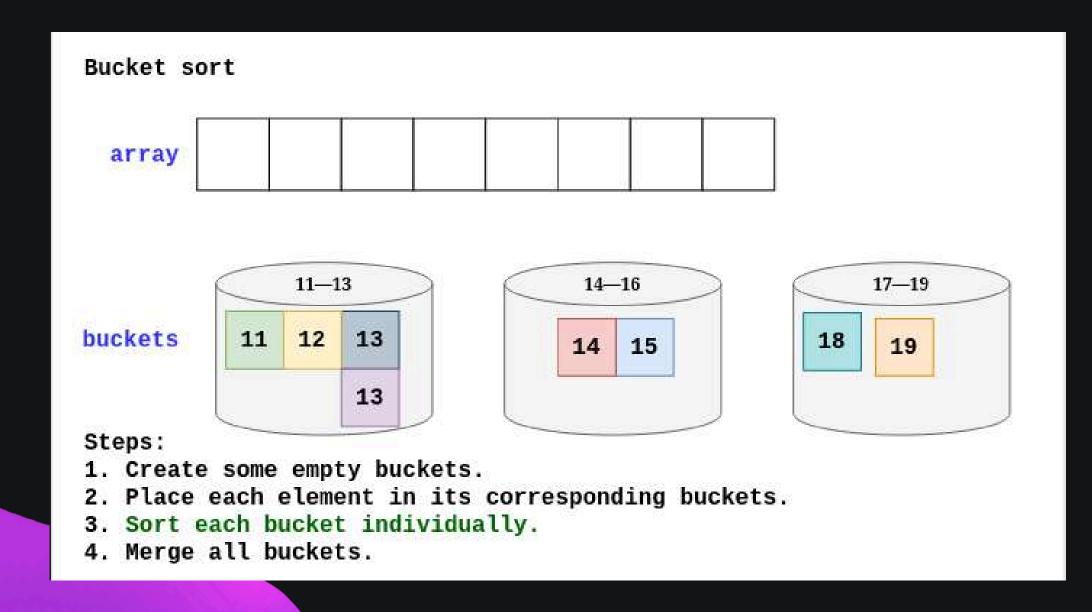


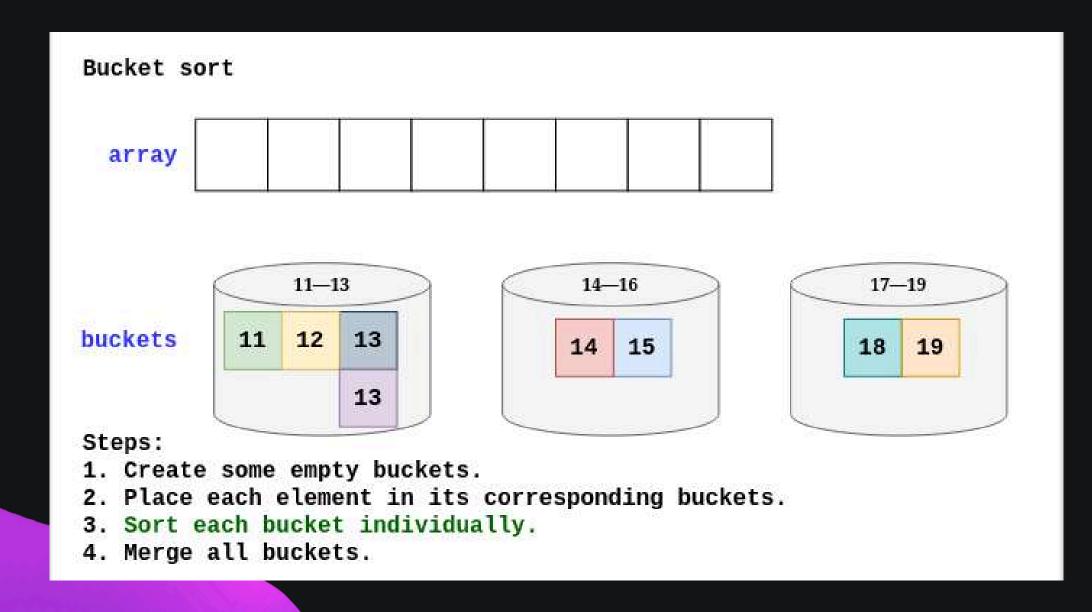


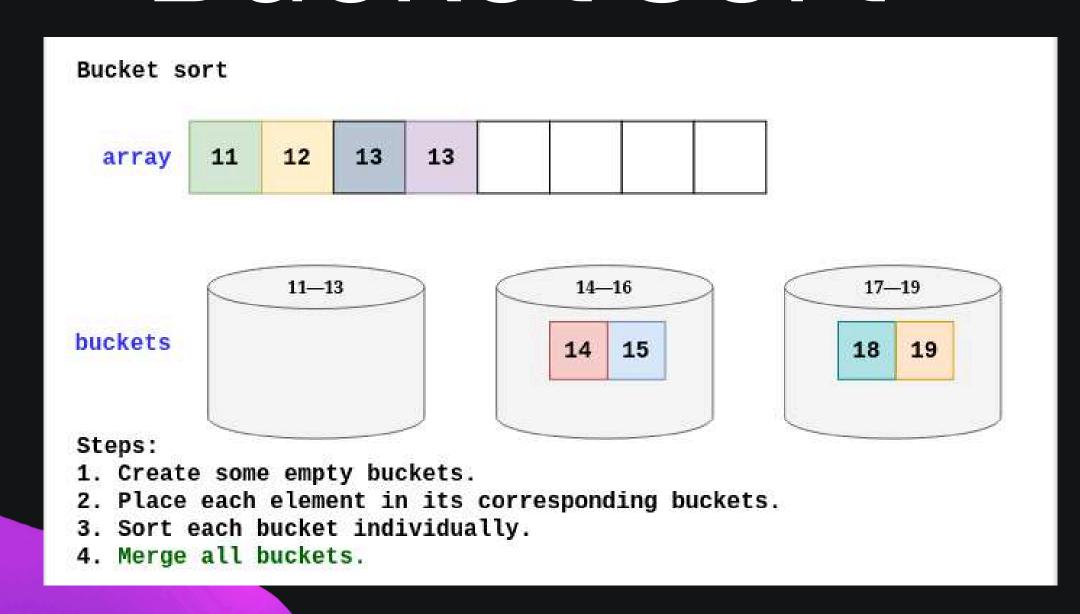


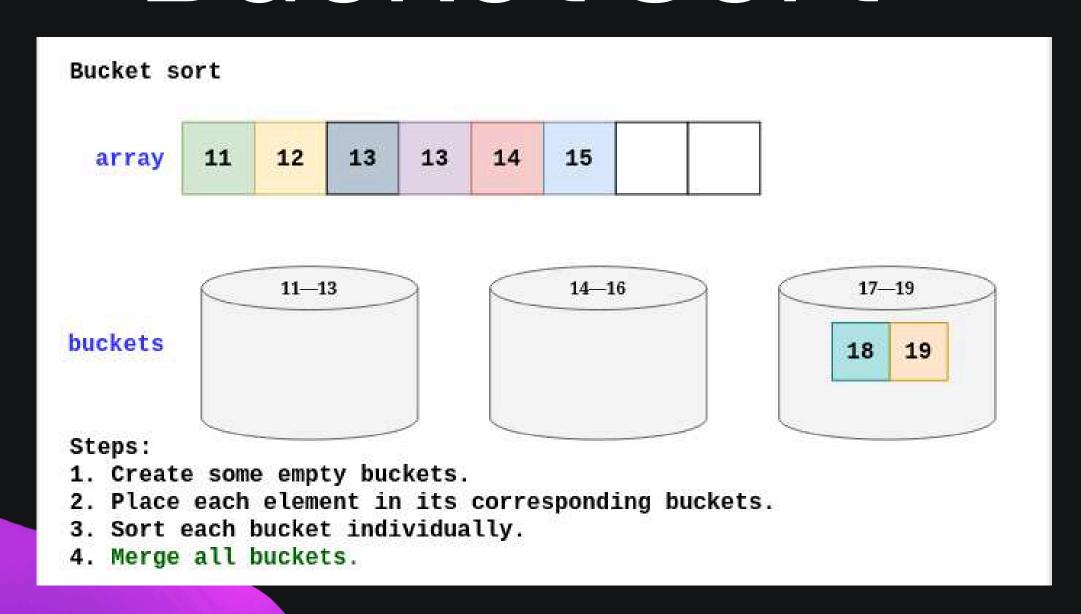


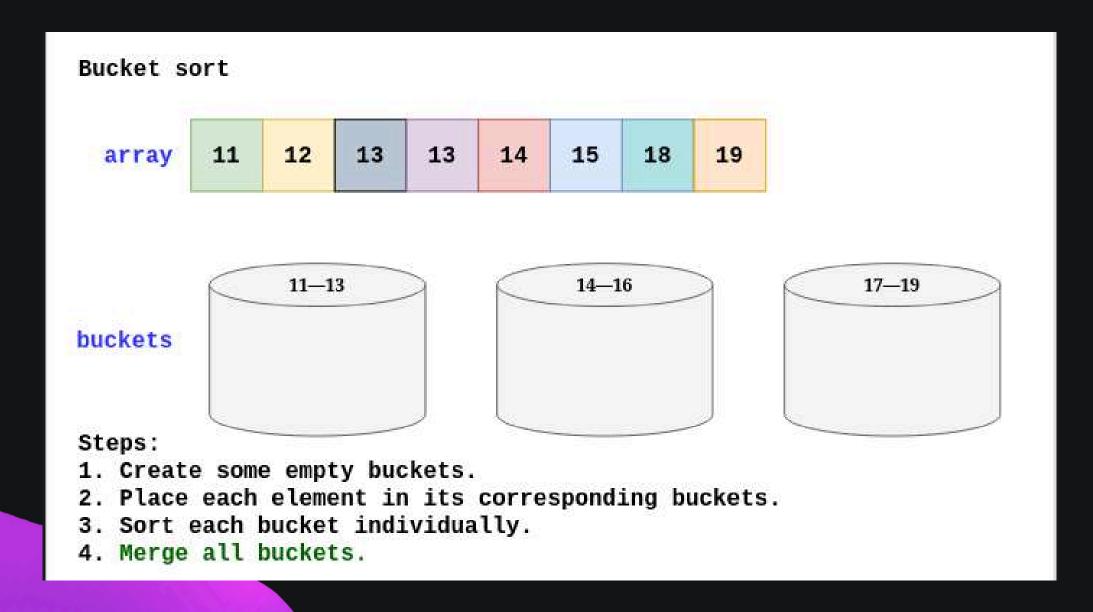












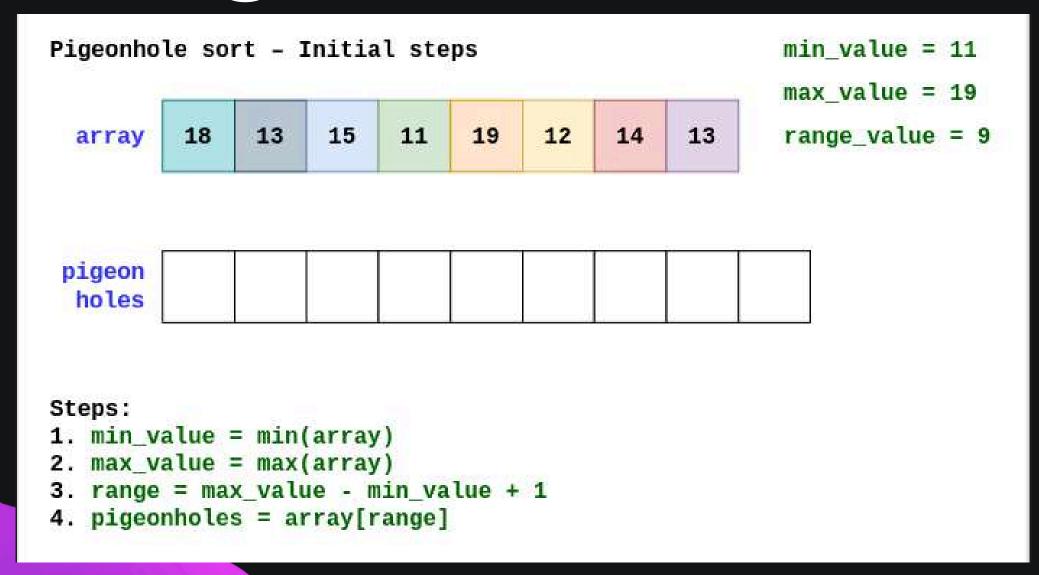


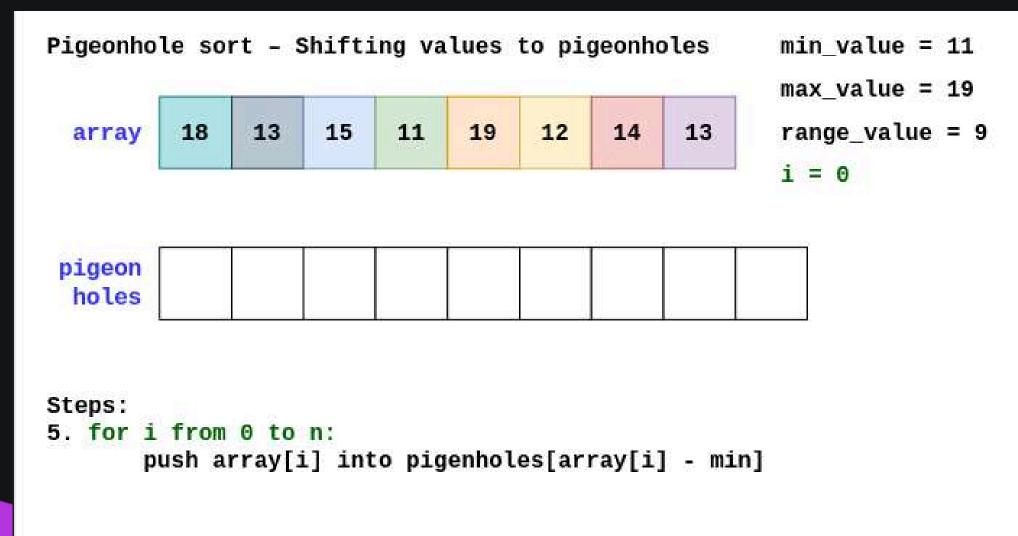
```
PigeonholeSort(A):
    min ← menor valor em A
    max ← maior valor em A
    size ← max − min + 1
    criar P[0..size-1] // buracos vazios
```

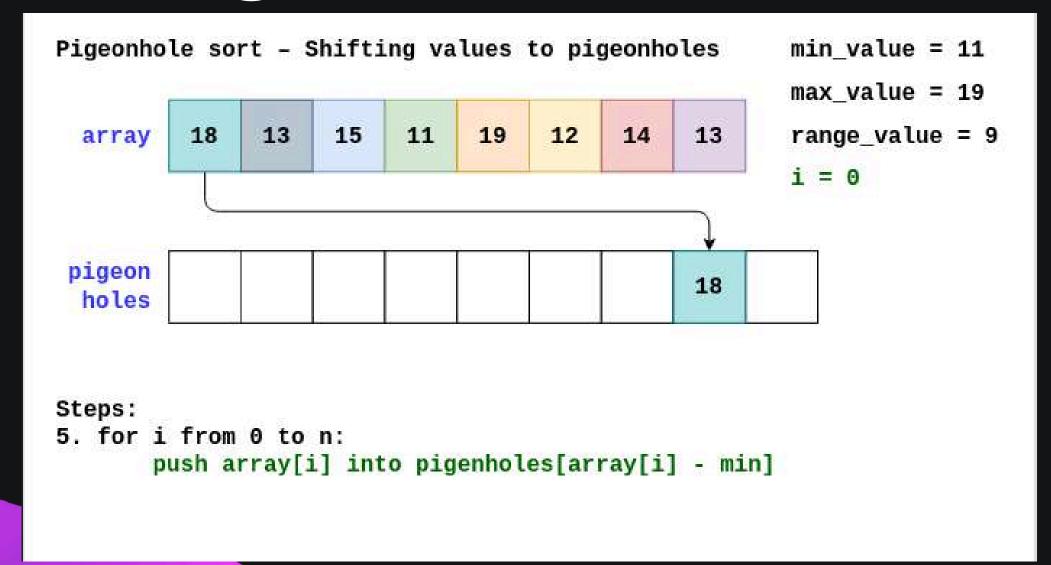
para a em A: inserir a em P[a – min]

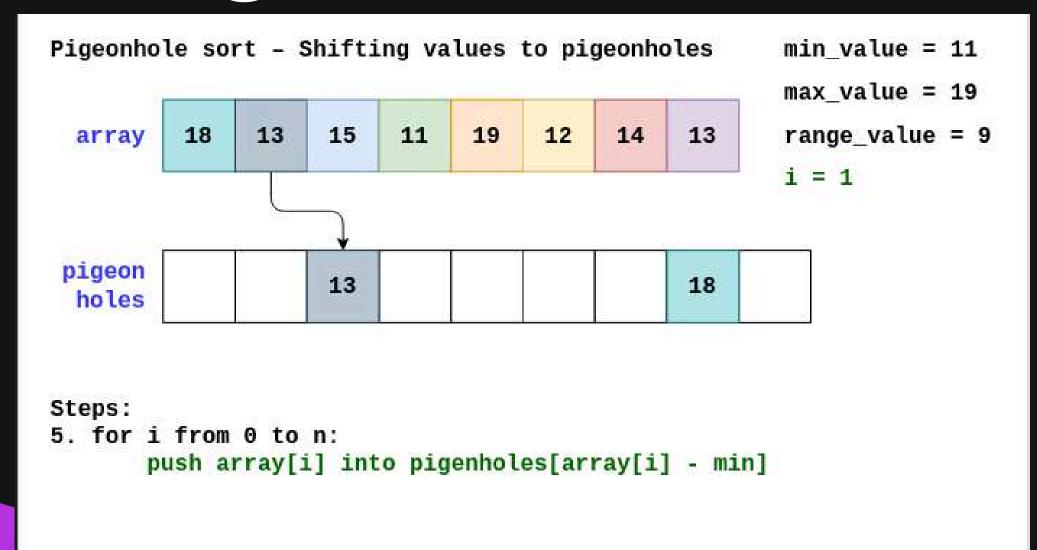
A 

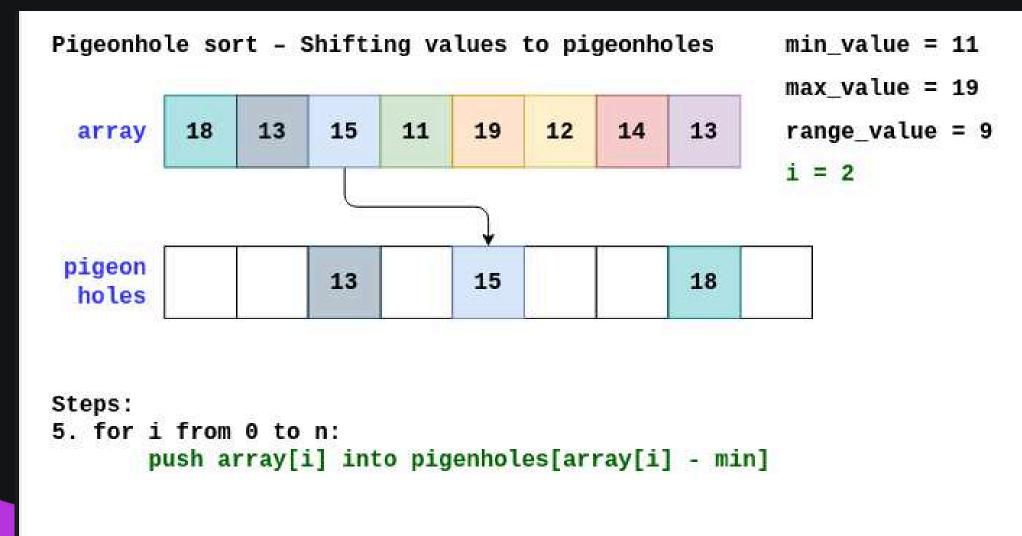
concatenar todos os elementos de P em ordem

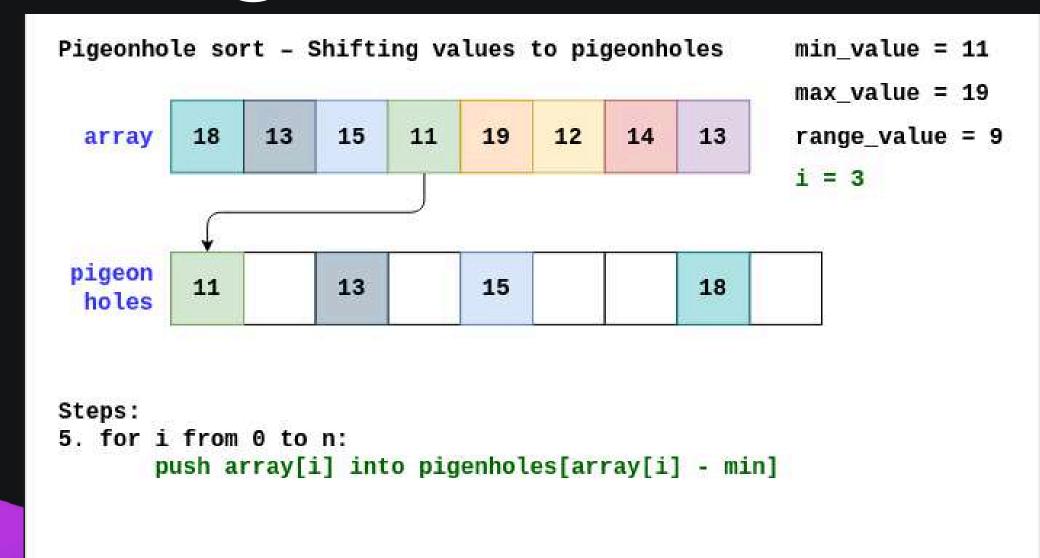


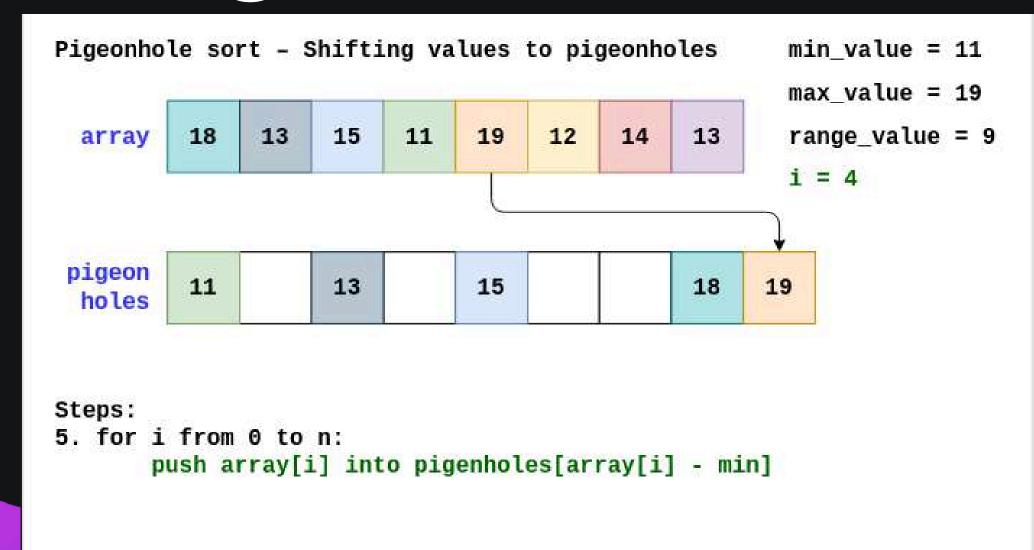


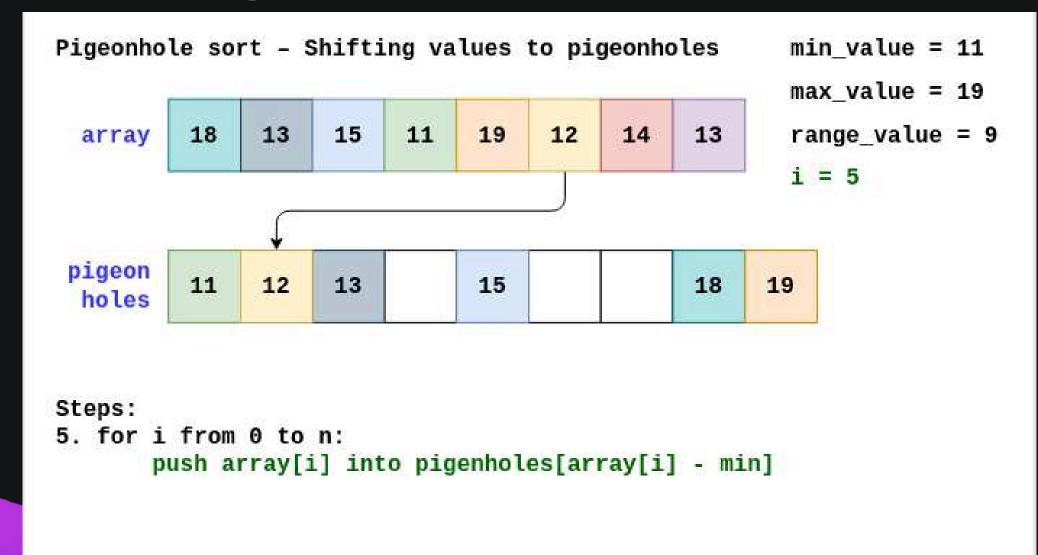


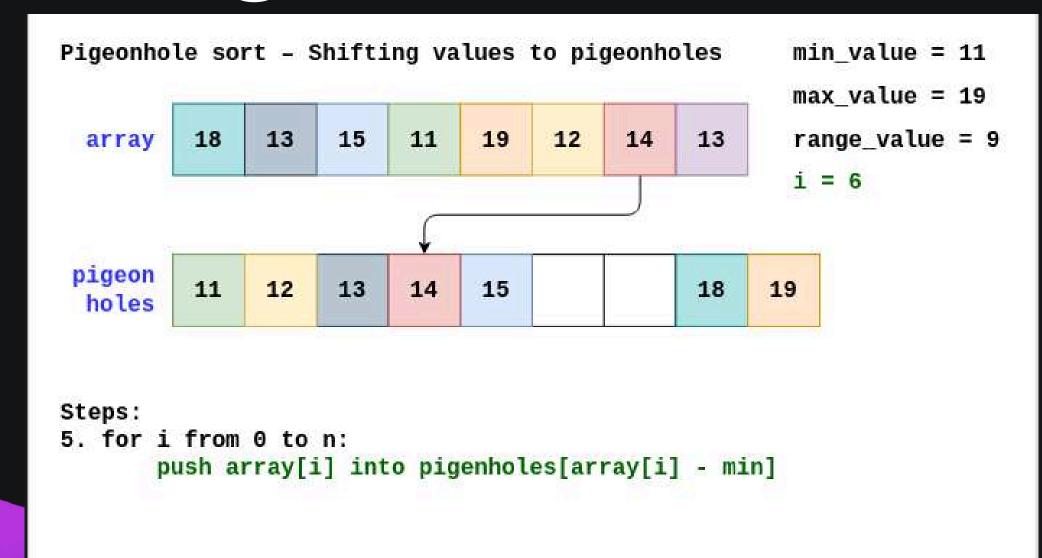


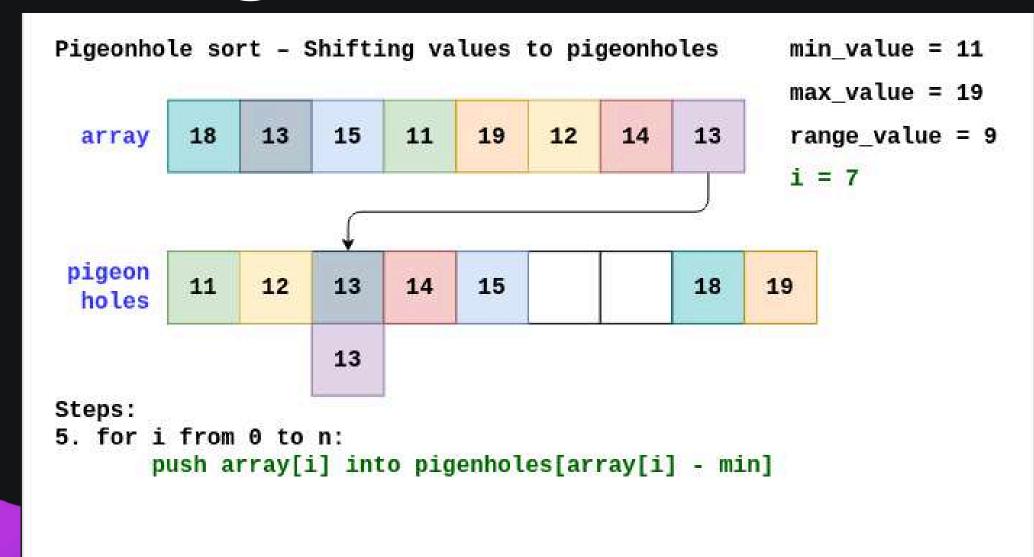


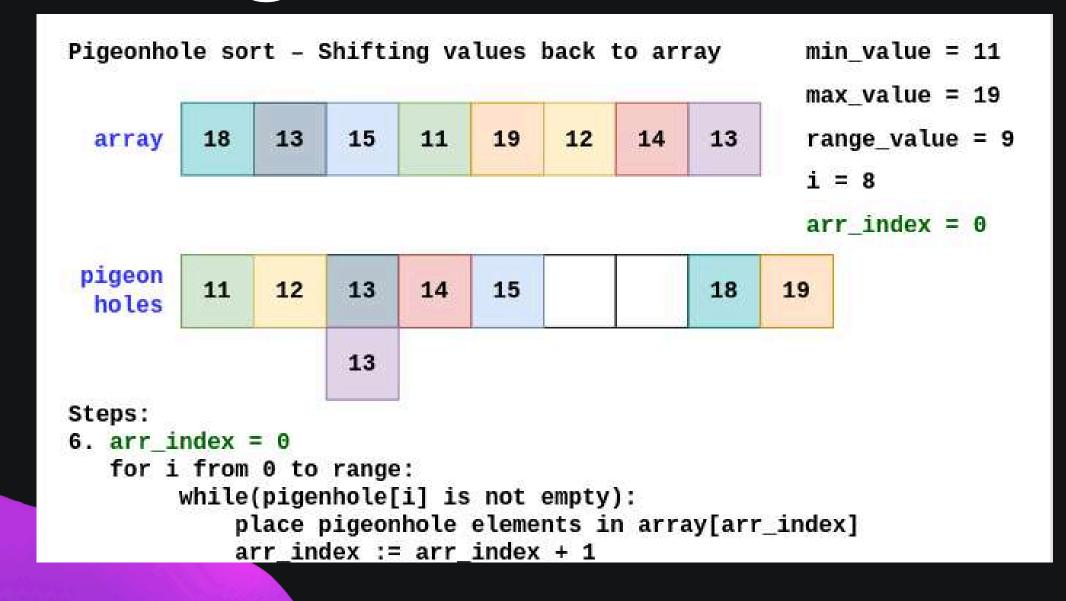


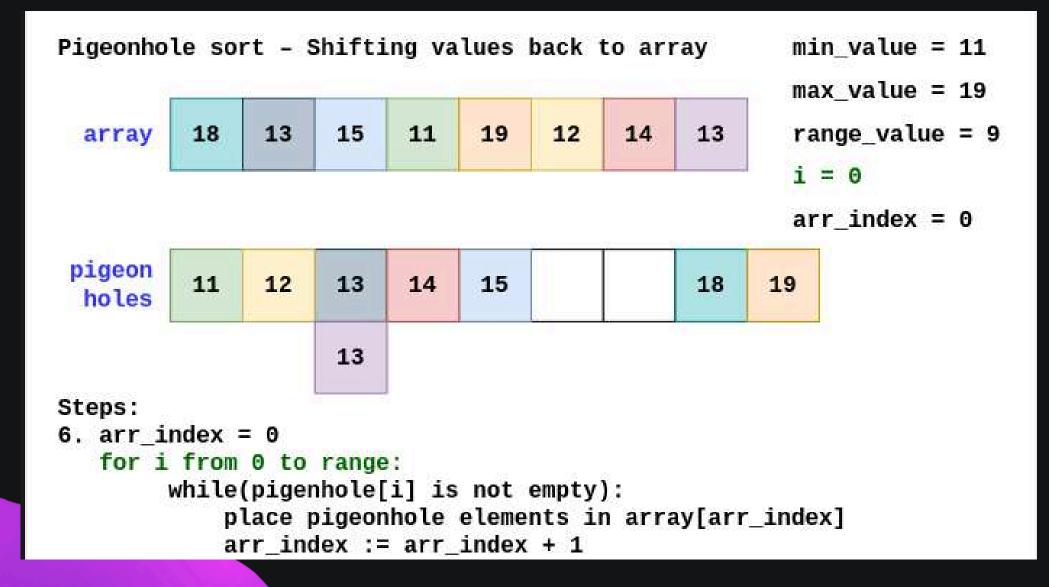


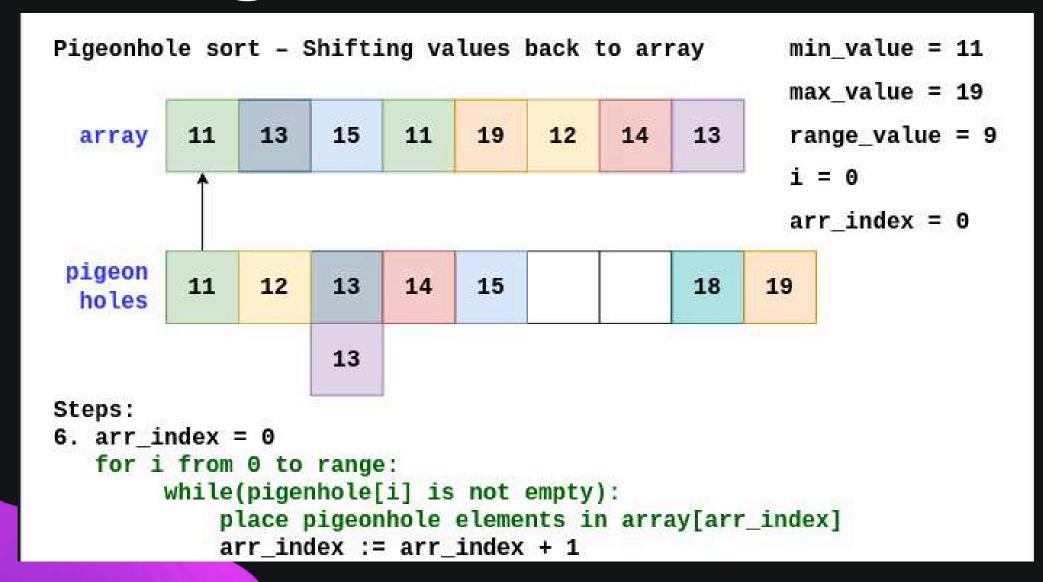


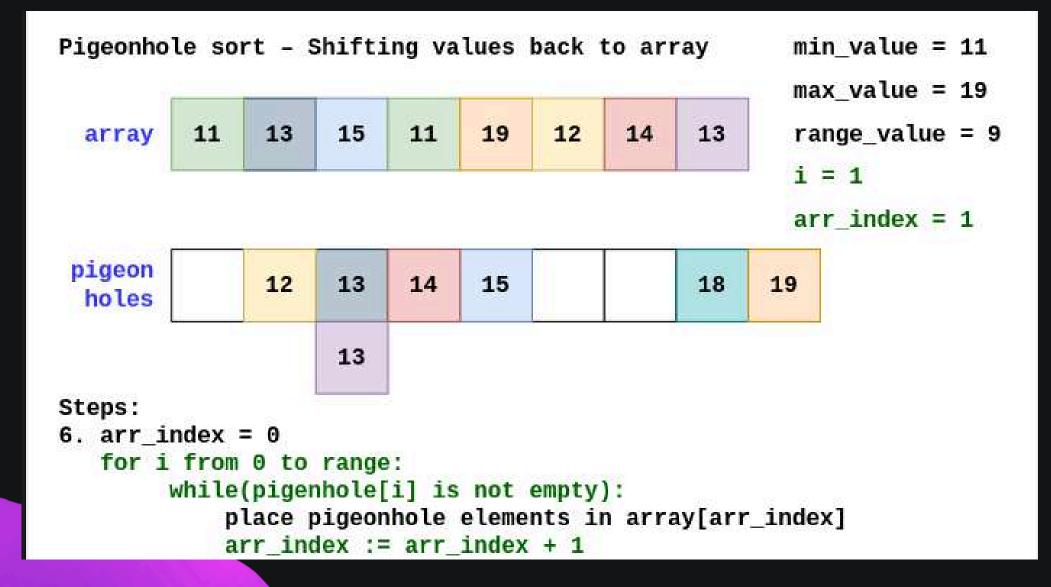


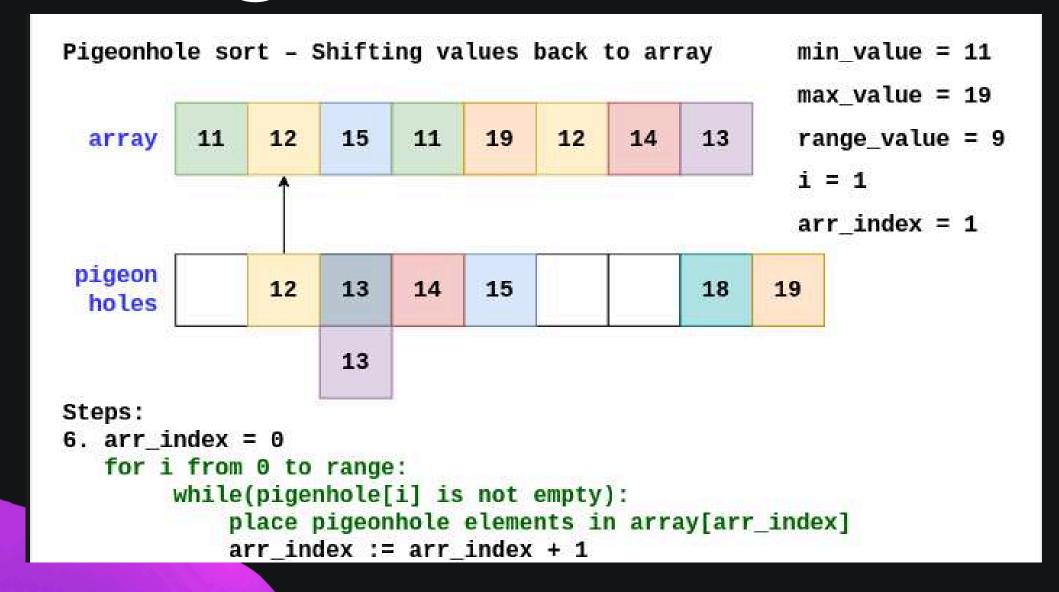


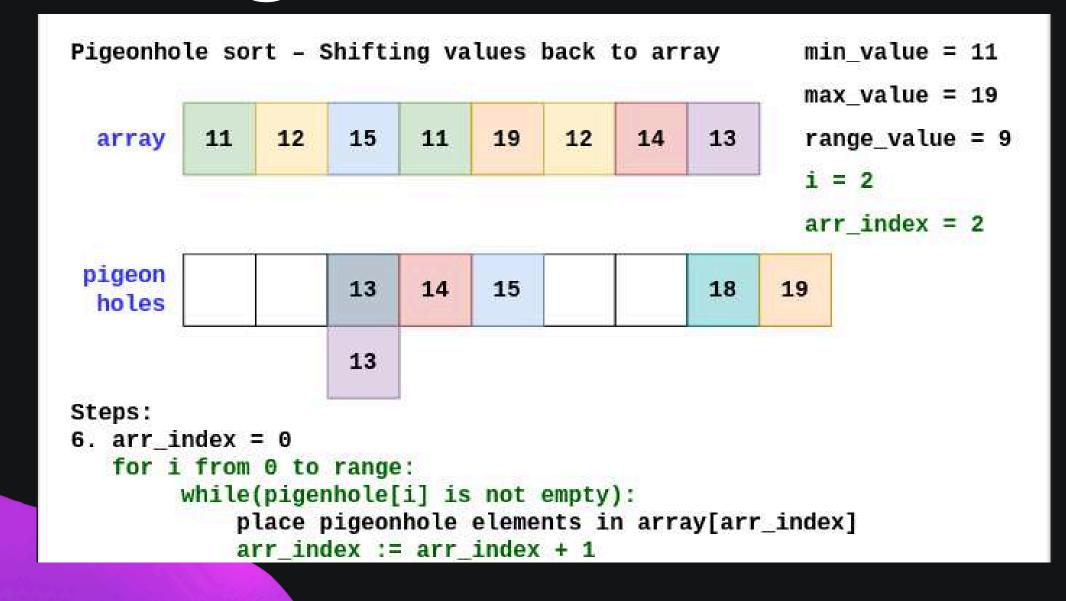


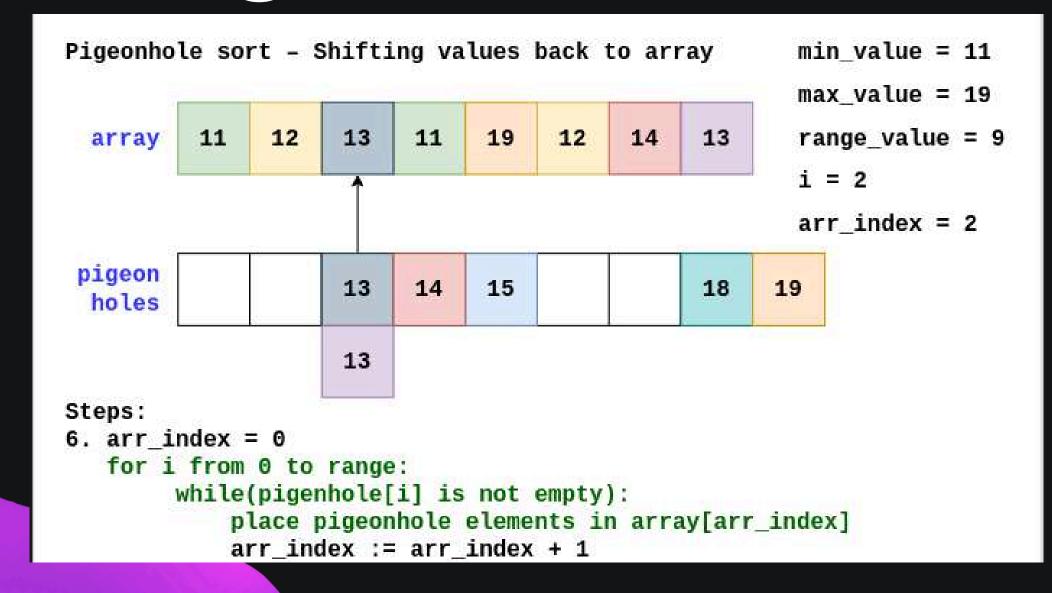


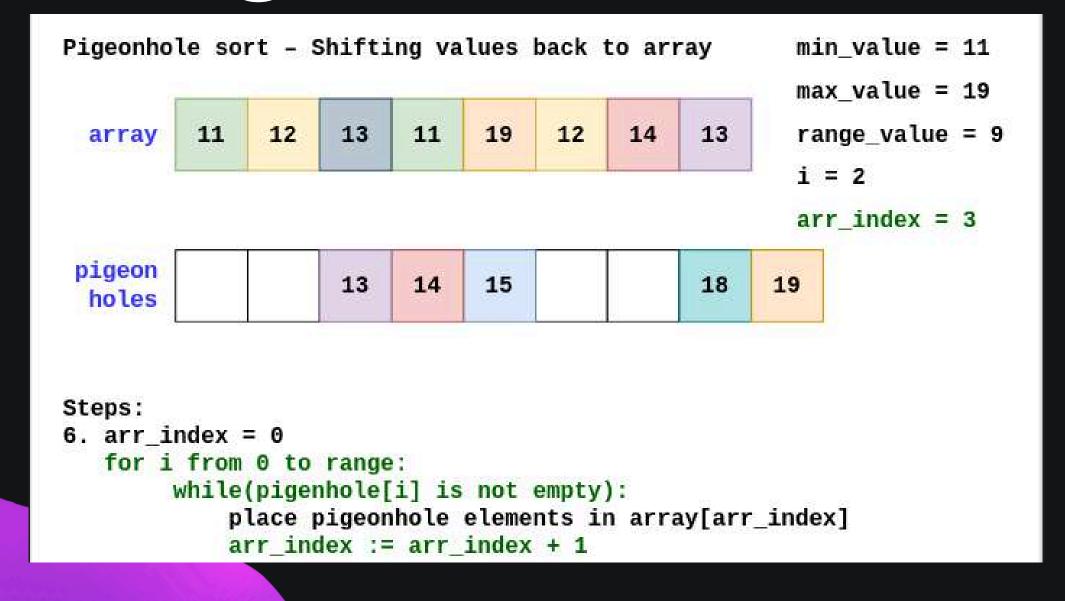


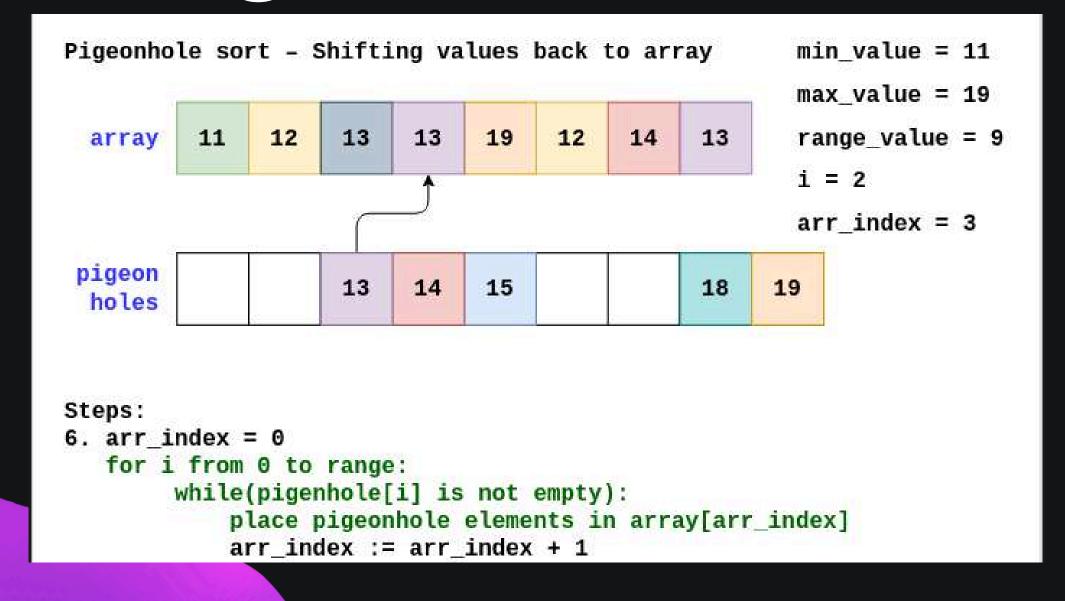


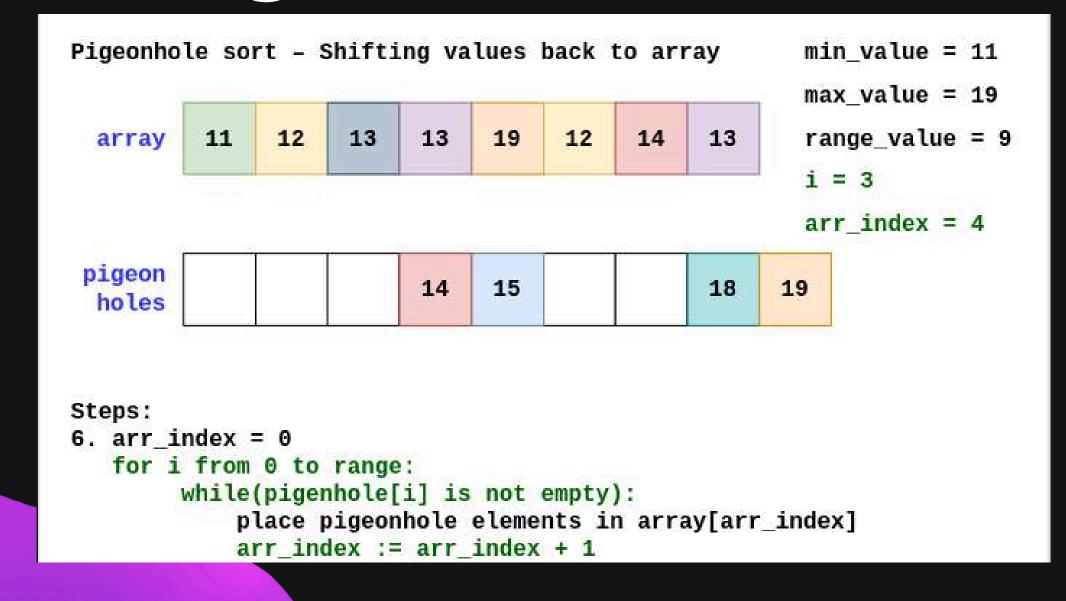


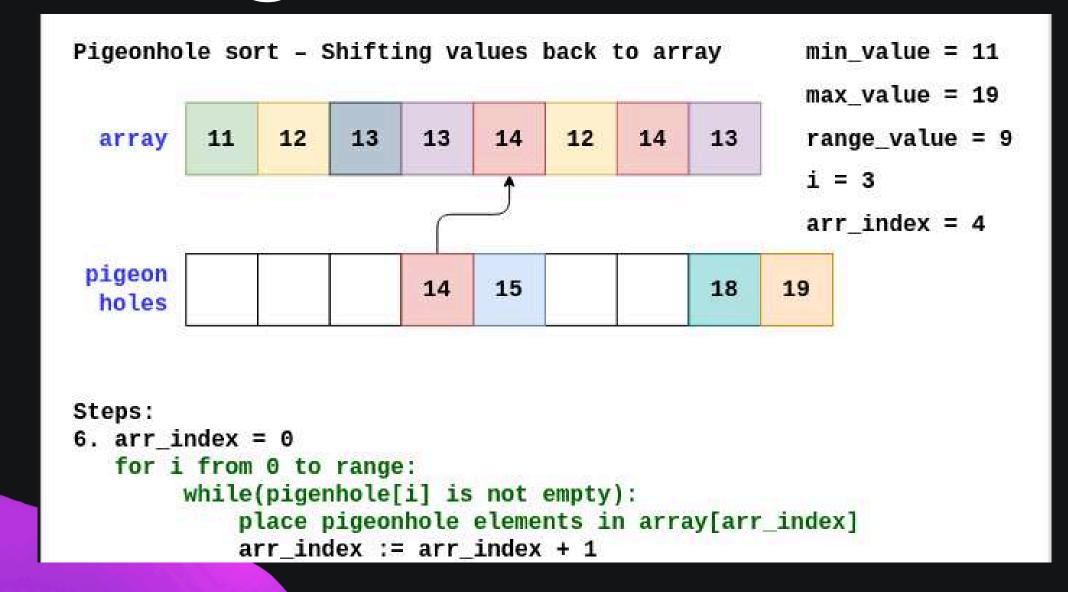


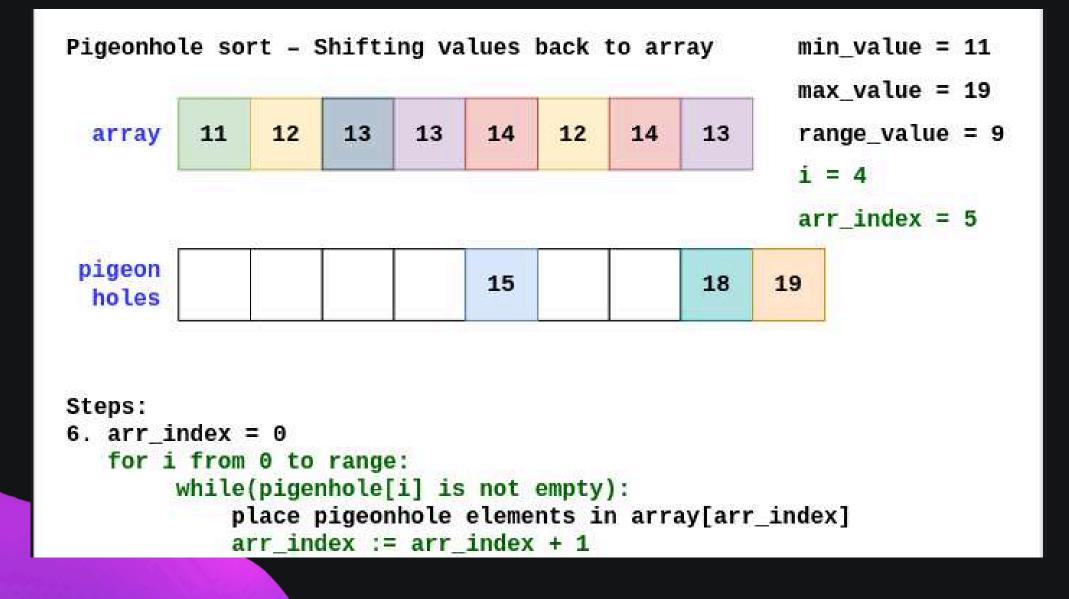


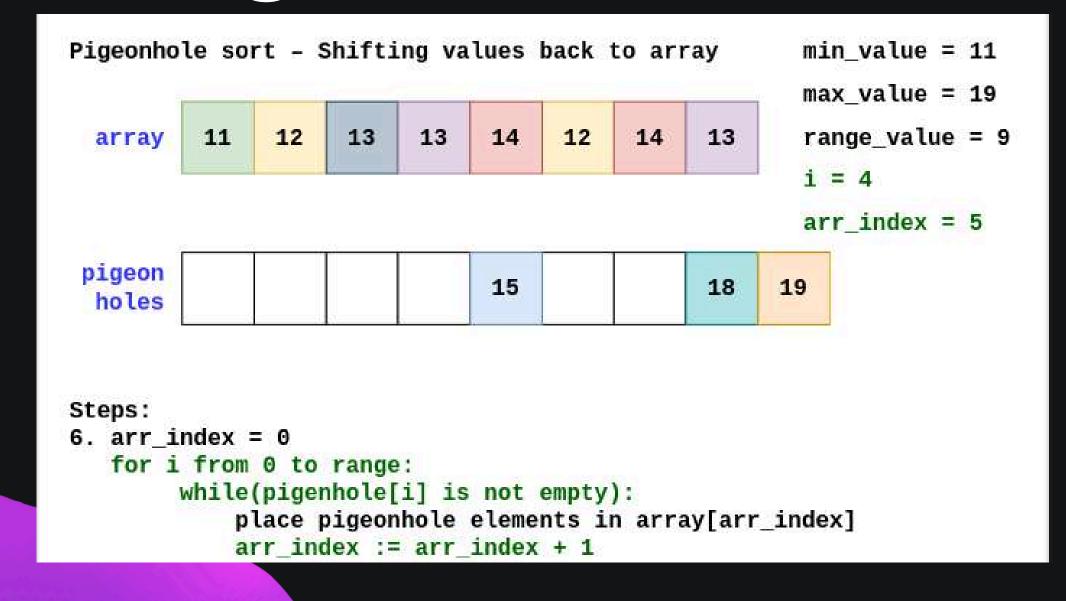


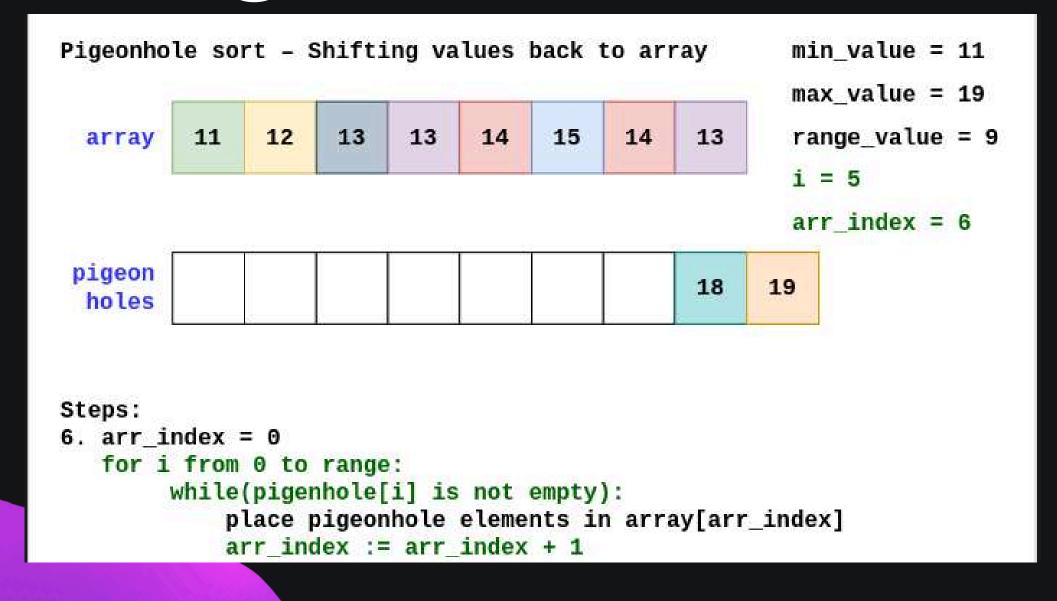


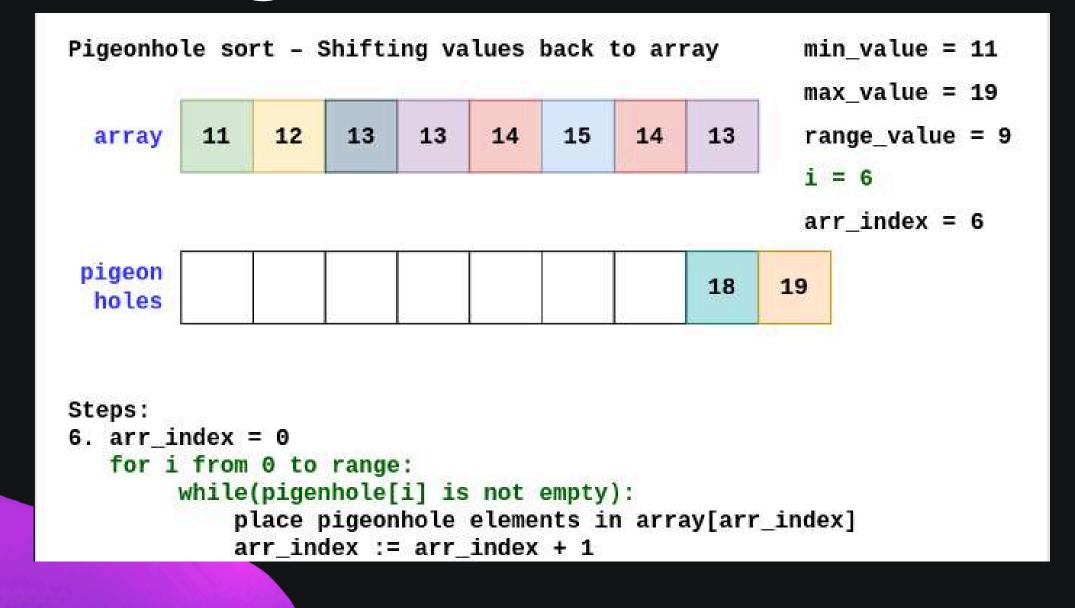


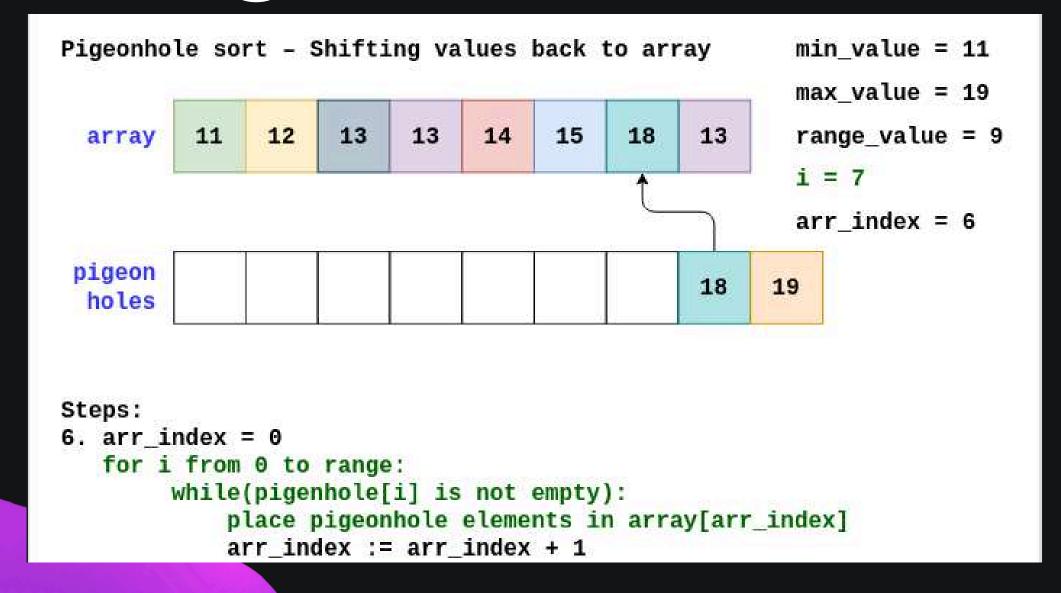


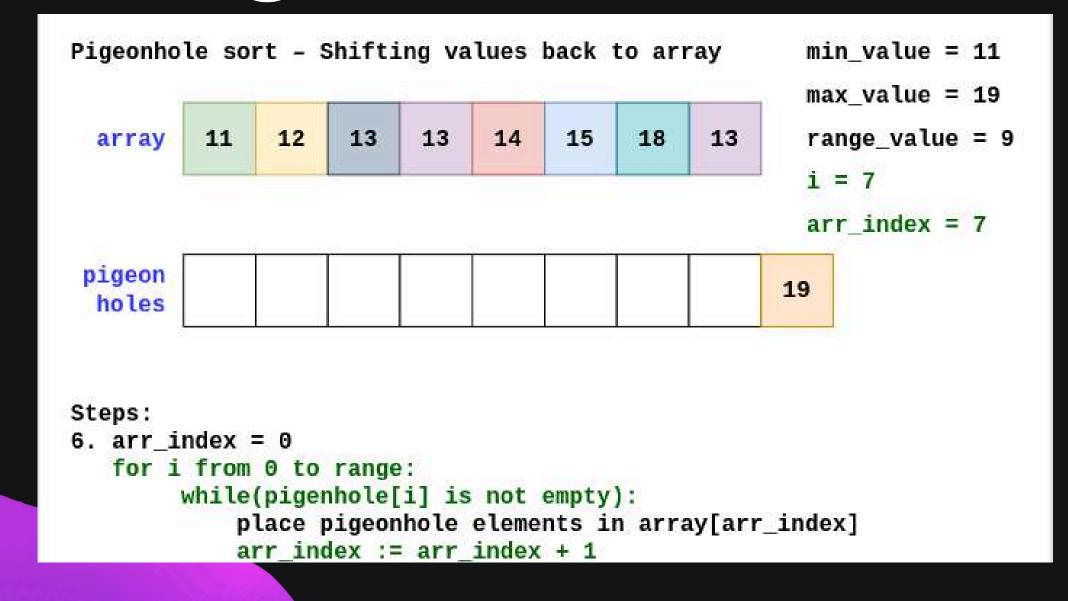


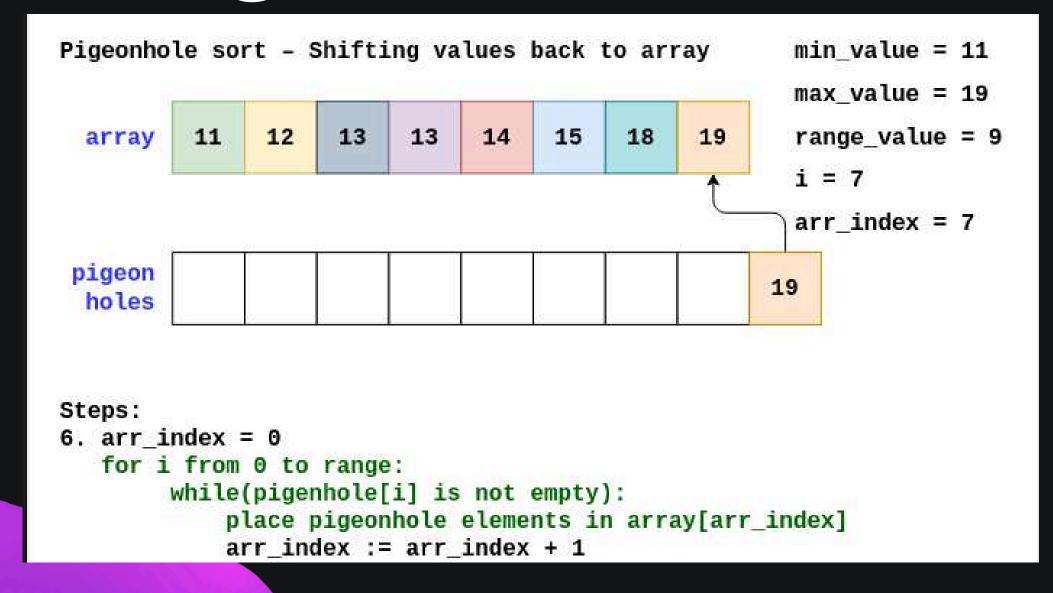


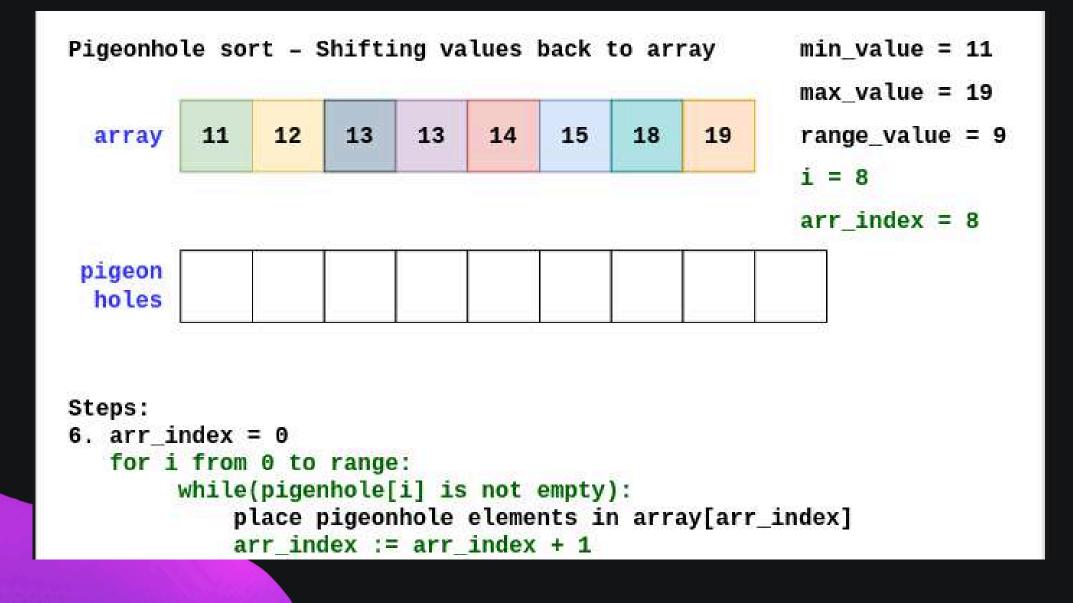


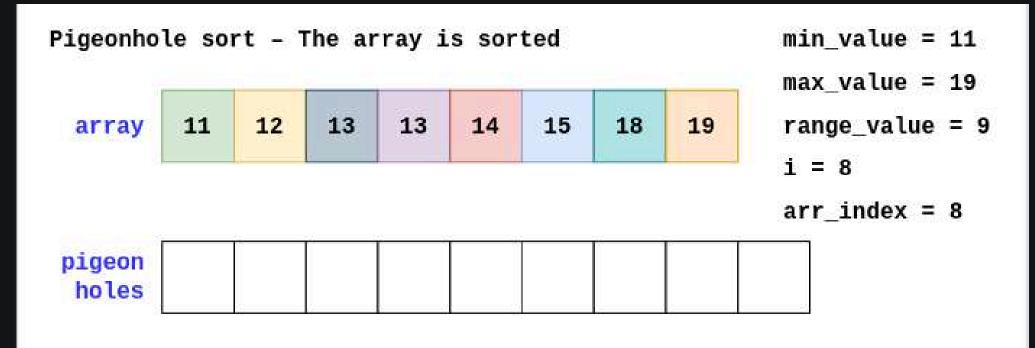








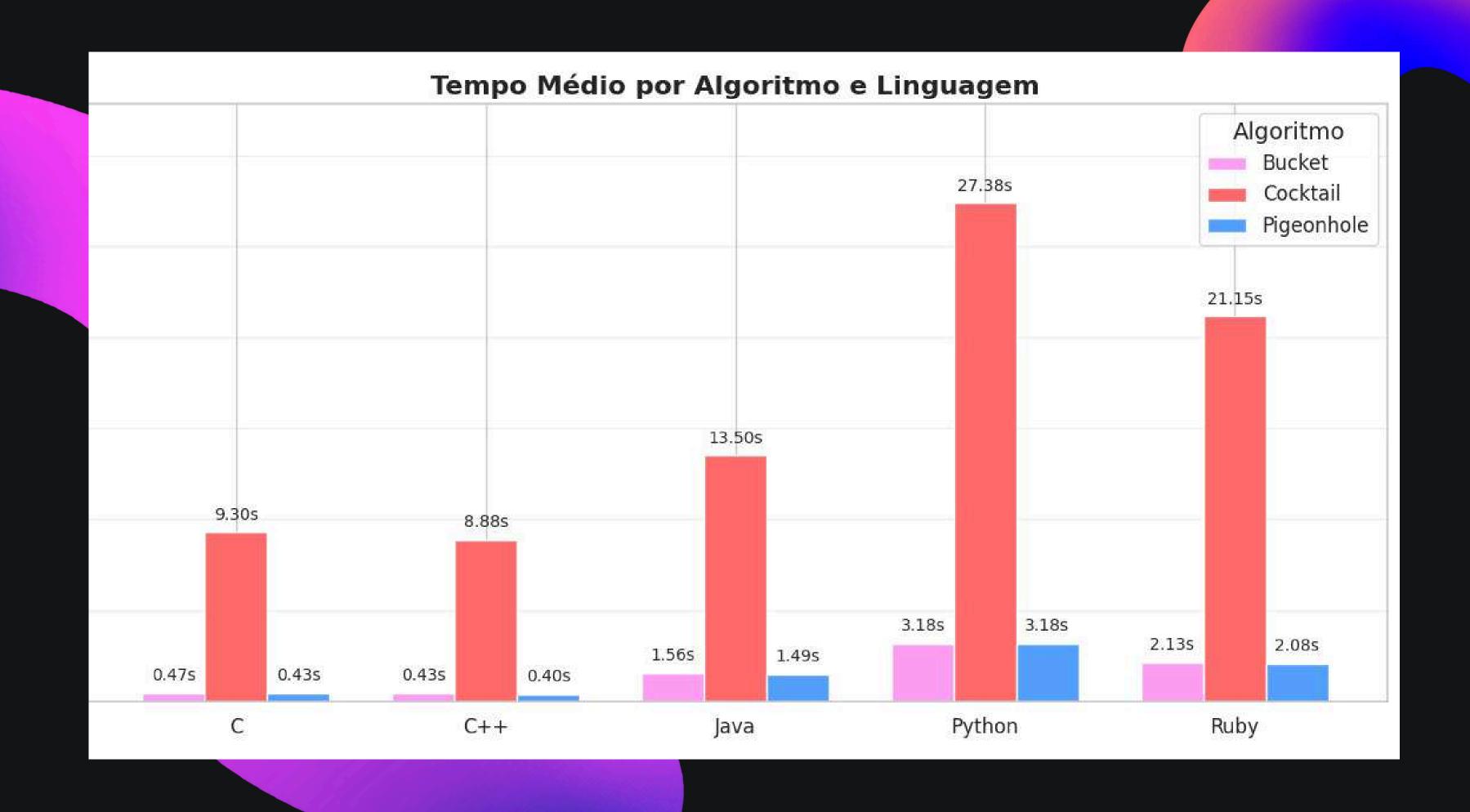


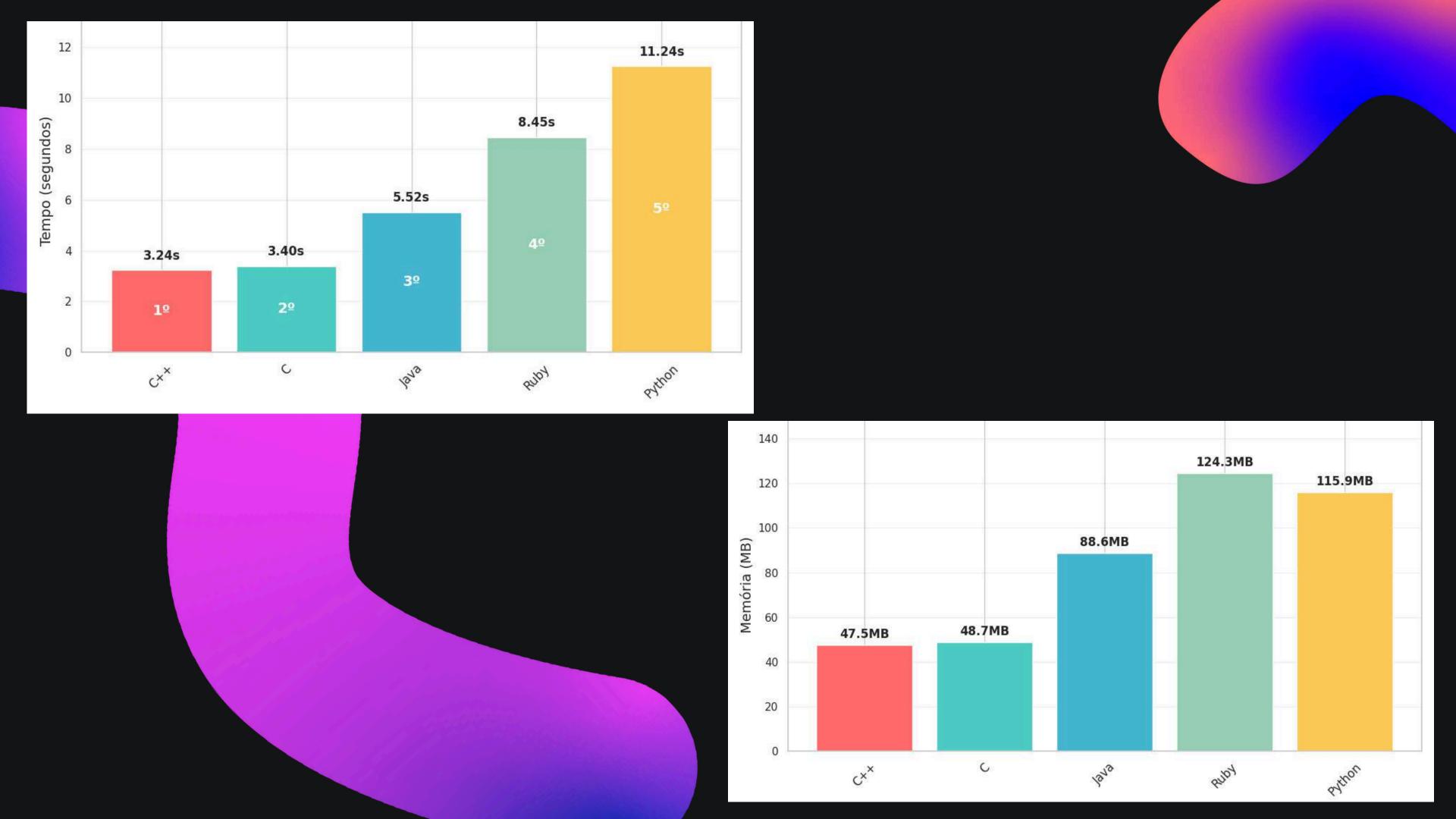


The array is sorted!

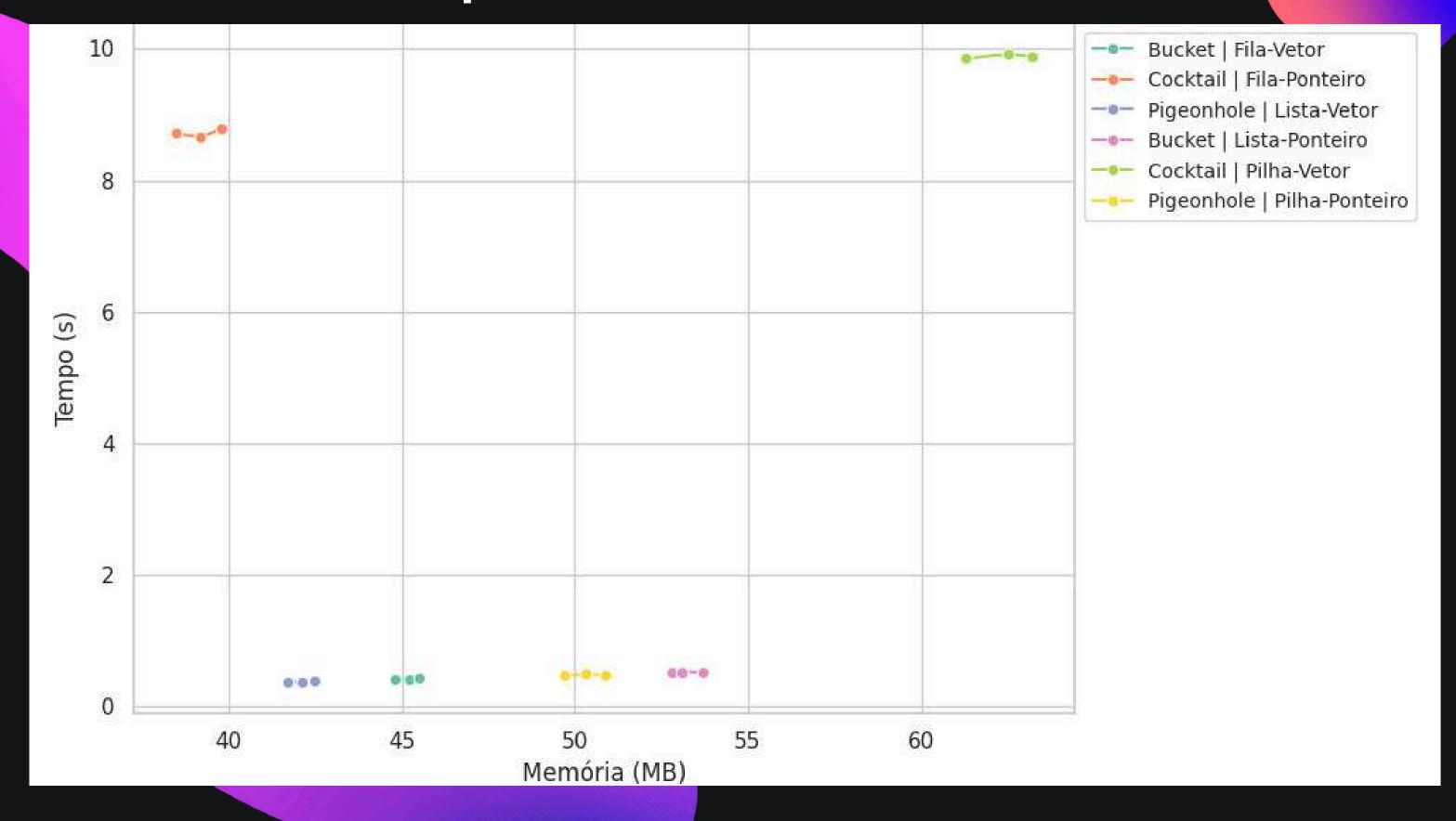
You can see the pigeonhole sort performs the stable sorting. The positions of same element are kept unchanged in the sorted array.

# Análise de desempenho

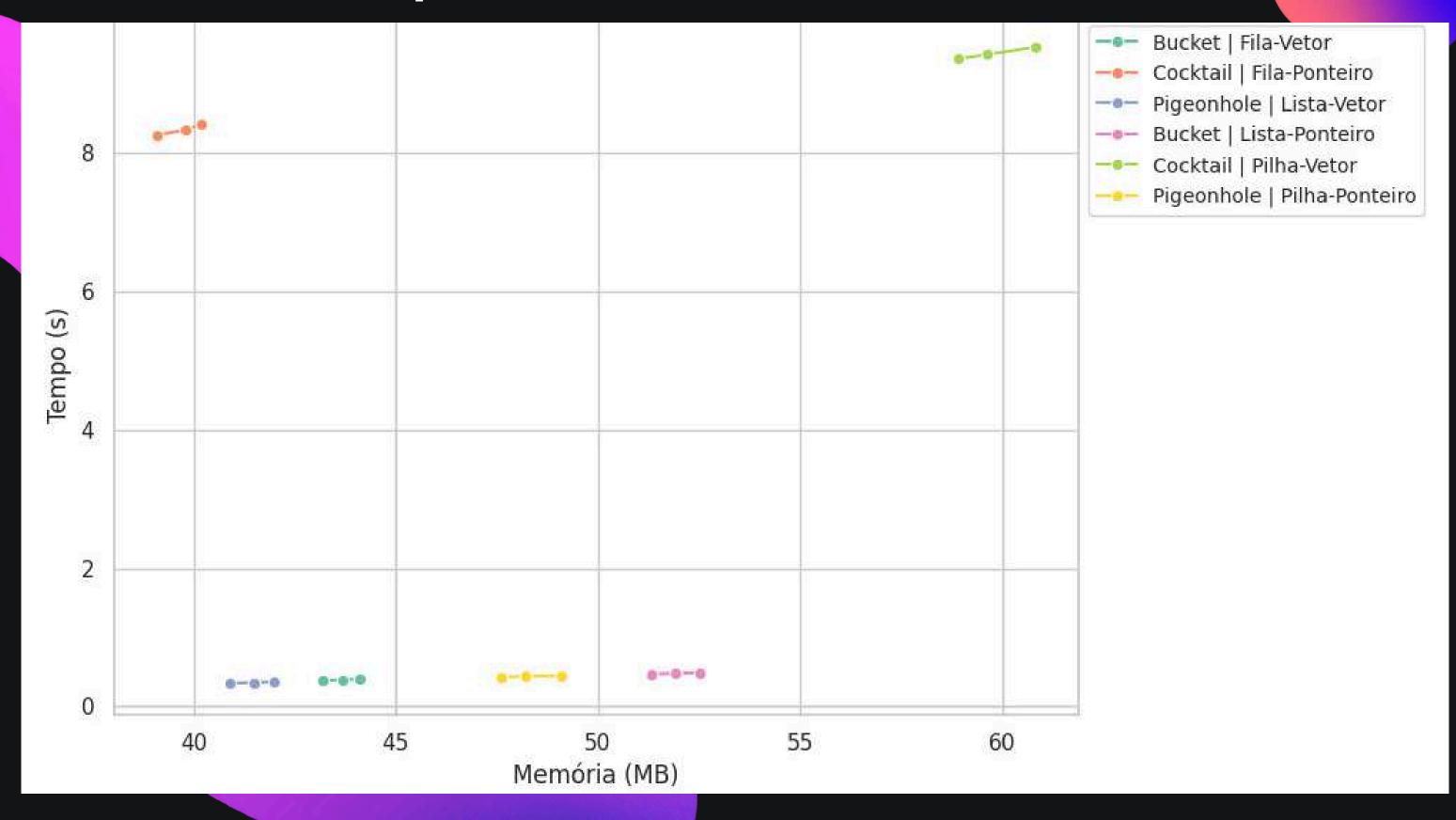




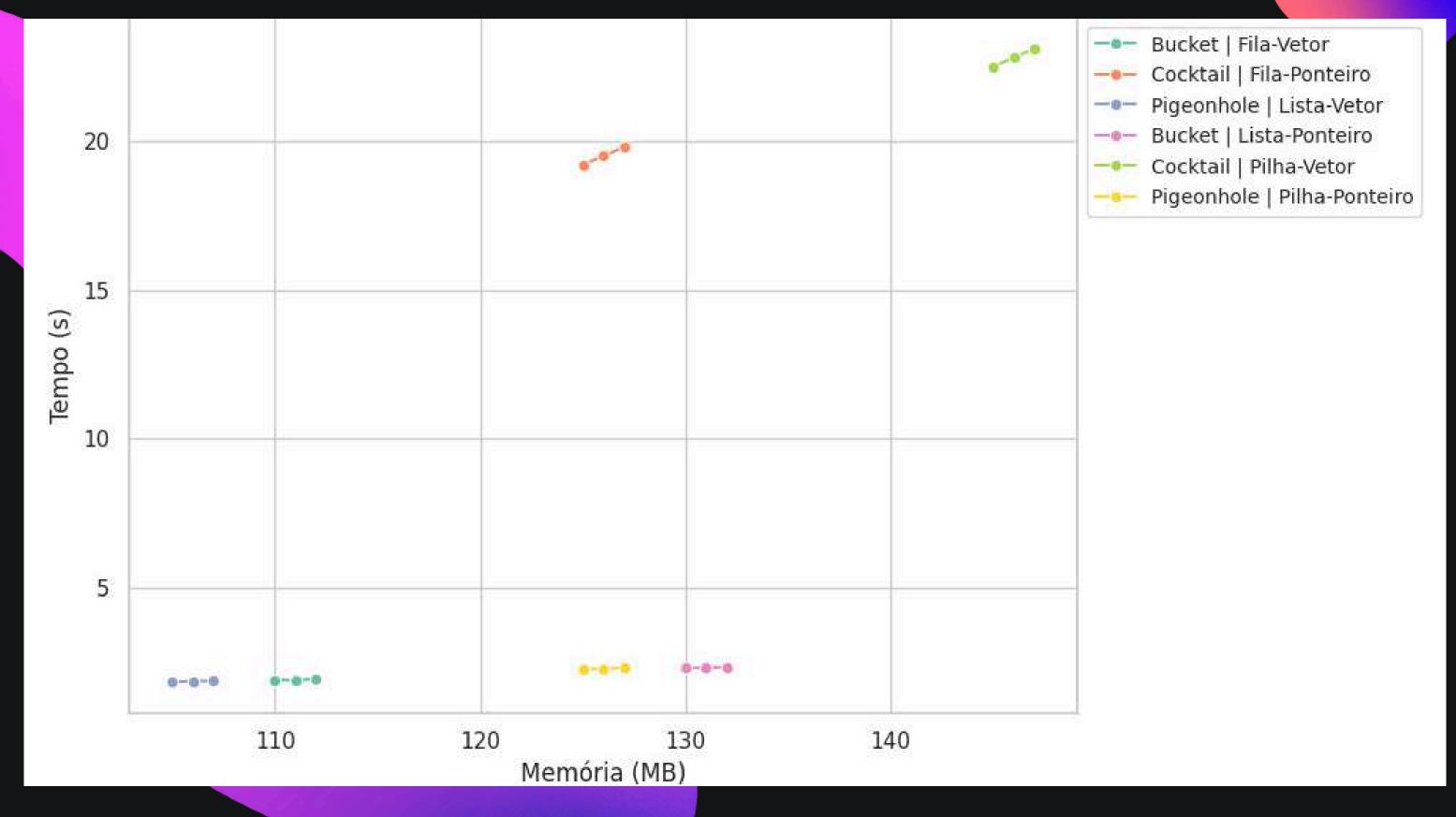
#### Tempo x Memória - C



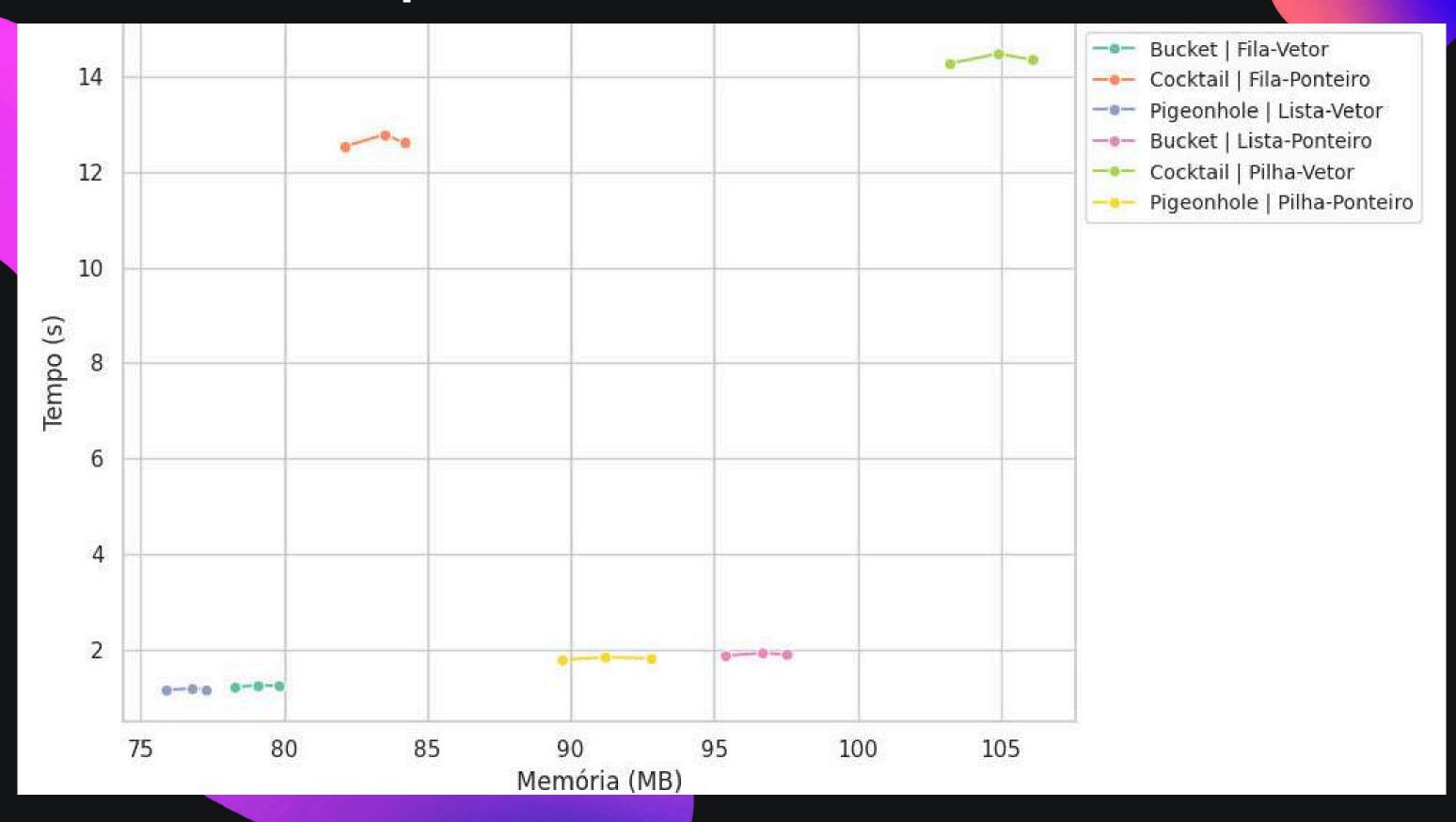
#### Tempo x Memória - C++



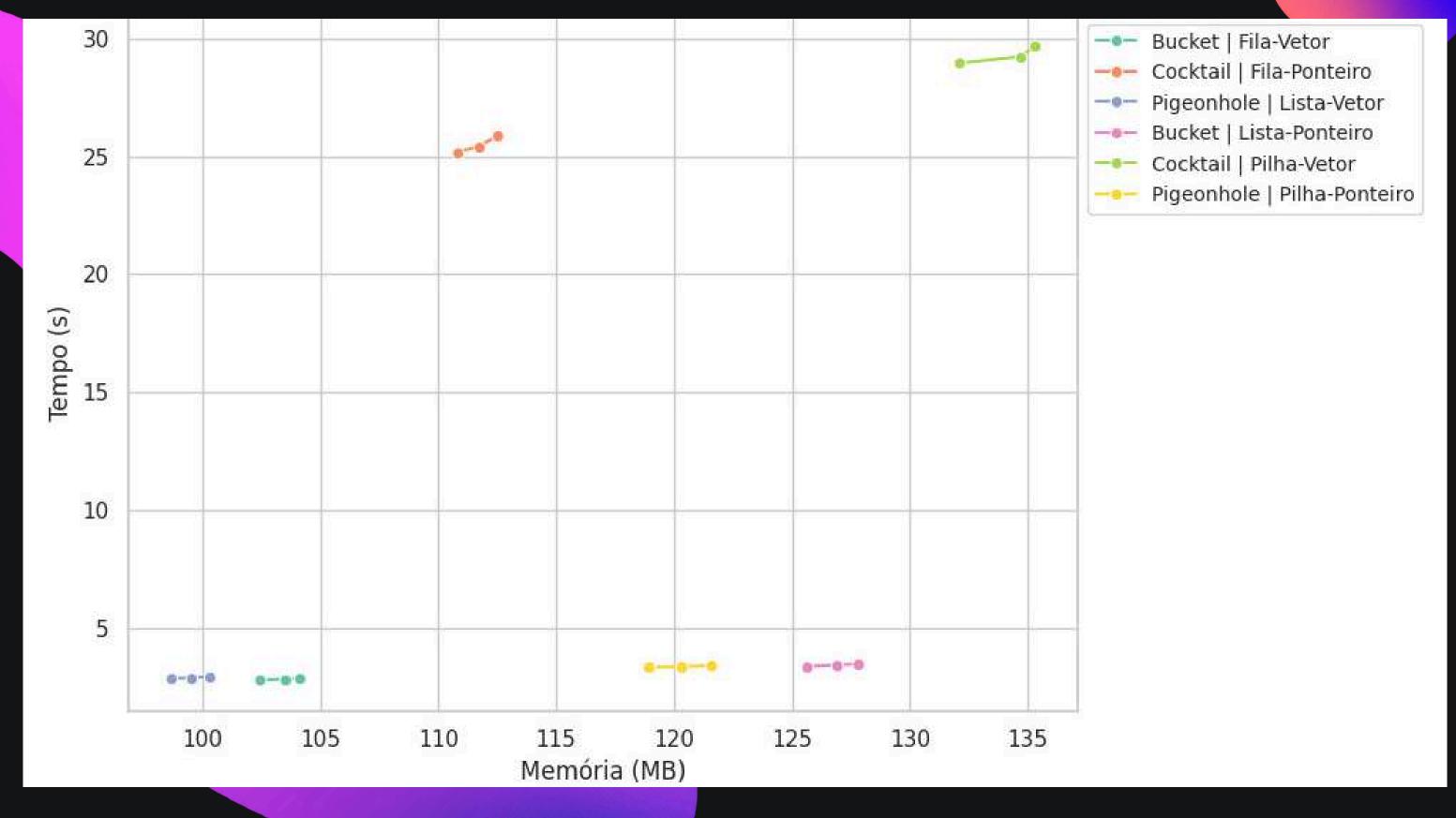
#### Tempo x Memória - Ruby



#### Tempo x Memória - Java



#### Tempo x Memória - Python



#### Aplicabilidade



- Algoritmo simples e intuitivo
- Complexidade quadrática
- Usado em práticas educacionais

#### Bucket Sort

- Uso de métodos auxiliares
- Complexidade baseada no método auxiliar
- Eficiente para grande conjunto de dados
- Pode atingir até tempos lineares

- Intervalo e número de elementos aproximados
- Complexidade é a soma dos dois fatores principais do algoritmo
- Performance ligada à densidade dos dados

#### OBRIGADO!