## for $j \leftarrow 2$ to lenght[A]

Um laço de repetição de *for* aonde se é definido a variável **j** como o valor inicial **2** que se repete até que **j** alcance o tamanho do array ordenado **A**.

T1: j = 2 (Atribuição de valores a variáveis)

T2: to lenght[A] (Operação lógica)

## do key $\leftarrow A[j]$

A variável **key** recebe o valor do elemento na posição **j** do array **A**. Assim. **key** armazena o valor do elemento que está sendo inserido na parte em que se corresponde o seu valor no array ordenado.

T3: A[j] (Operação de acesso)

T4: key ← A[j] (Atribuição de valores a variáveis)

## $\triangleright$ Insert A[j] into the sorted sequence A[1..j-1]:

Esta linha é apenas um comentário que indica que o próximo passo é inserir o valor **A[j]** na sequência ordenada que vai de **A[1]** até **A[j** - 1].

 $i \leftarrow j - 1$ :

A variável i recebe o valor da variável j – 1. Isso define i como o índice do último elemento do array.

T5: i ← j – 1 (Atribuição de valores a variáveis)

## while i > 0 and A[i] > key

Um laço de repetição **while** que verifica se o valor da variável **i** é maior que zero e se o valor no Array **A** com a posição com index da variável **i** é maior que o valor na variável **key**, o último elemento do array. Então verificando se o valor na posição **i** deve ser movido para uma posição à frente para abrir espaço para key.

T6: i > 0 (Operação lógica)

T7: A[i] (Operação de acesso)

T8: A[i] > key (Atribuição de valores a variáveis)

do 
$$A[i + 1] \leftarrow A[i]$$

Caso as duas condições sejam verdade, o valor no array A com a posição de i + 1 se torna o valor da posição de apenas i, deslocando o valor de A[i] para a posição i + 1, criando espaço para o key.

T9: A[i] (Operação de acesso)
T10: A[i + 1] ← A[i] (Atribuição de valores a variáveis)

 $i \leftarrow i - 1$ 

A variável i é decrementada em 1, passando para o próximo elemento à esquerda, para continuar a movimentação dos elementos maiores, se necessário.

T11: i ← i – 1 (Atribuição de valores a variáveis)

 $A[i + 1] \leftarrow key$ 

Quando as condições do while não são mais verdadeiras, a variável  $\mathbf{key}$  é inserida na posição  $\mathbf{i+1}$  do array. Assim,  $\mathbf{key}$  é colocado na posição correta dentro do array ordenado

T12: A[i + 1] ← key (Atribuição de valores a variáveis)

O algoritmo de ordenação por inserção percorre o array, movendo cada elemento da parte não ordenada para sua posição correta na parte ordenada. Ele utiliza o laço while para deslocar os elementos maiores e, finalmente, insere o key na posição correta.

A quantidade de T (Tempos) pode aumentar caso os laços de repetição sejam executados mais de uma vez, porém, a quantidade mínima possível de tempos, sem repetições nos laços, é de 12 T´s.