Anotações de Aula

• Invariante de laços

Um invariante de um laço é uma propriedade que relaciona estados de uma ou mais variáveis do algoritmo a execução completa de um laço (loop). Ele deve ser escolhido de modo que, ao término da execução de um laço, tenha-se uma propriedade útil para mostrar a corretude do algoritmo.

• Como prova a corretude de um algoritmo

Uma forma comum de mostrar a corretude de um algoritmo iterativo é utilizando invariante de laços. Para isso devem ser seguidos três passos:

- 1. Mostre que o invariante de laço é válido na primeira iteração.
- 2. Supondo que a condição de invariante é válida em uma iteração **n** qualquer, prove que ele é válido na iteração n+1.
- 3. Prove que o algoritmo tem uma pára e que a condição do invariante é válida no início da última iteração.

Exemplo:

Definição de um invariante de laço

No começo de cada iteração do laço para das linhas 1–8, o subvetor A[1,...,j]-1 está sempre ordenado.

```
void insertionSort(int A[], int n)
1
2
3
      int i, chave, j;
      for (i = 1; i < n; i++)
4
5
6
          chave = A[i];
          j = i-1;
7
          while (j >= 0 && A[j] > chave)
8
9
10
               A[j+1] = A[j];
              j = j-1;
11
12
          A[j+1] = chave;
13
14
      }
15 }
```

Provando a validade do invariante de laço na primeira iteração: Validade de uma iteração para a seguinte: segue da discussão anterior. O algoritmo empurra os elementos maiores que a chave para seus lugares corretos e ela e colocada no espaço vazio.

Provando a validade do invariante de laço na iteração n e n+1: Validade de uma iteração para a seguinte: segue da discussão anterior. O algoritmo empurra os elementos maiores que a chave para seus lugares corretos e ela e colocada no espaço vazio.

Provando que o algoritmo pára e que o laço de ivariante é válido na última iteração: Corretude do algoritmo: na última iteração, temos j = n+1 e logo A [1, ..., n] está aordenadocomos elementos originais do vetor. Portanto, o algoritmo e correto.