Nome: Jéssica Ap. Almeida dos Santos RA: 101992 UC: Projeto e Análise de Algoritmos Docente: Reginaldo Kuroshu

Exercício 3 de Algoritmos Gulosos: Paradas mínimas para abastecimento do carro entre a cidade A e B

a) A solução desenvolvida inicia-se com a comparação inicial acerca do último elemento do vetor de distâncias D entre os n postos, elemento o qual corresponde a distância do posto de combustível mais próximo a cidade B. Sabendo-se que a autonomia do carro é dado por m, retorna-se 0 caso a distância seja menor ou igual a m, o que dispensa a necessidade de parada em tal situação.

Verificado o último elemento do vetor *D*, percorre-se então a extensão das n-1 distâncias declaradas, as quais correspondem às distâncias de cada posto a partir do **ponto inicial da viagem(0 km)**. Desta forma, inicializa-se uma variável denominada distancia_percorrida com a primeira distância do vetor. Em seguida, realiza-se uma segunda comparação, a qual soma o valor contido na variável distancia_percorrida com a diferença entre a distância seguinte(*D[i+1]*) com a distância atual(*D[i]*), diferença a qual resulta na real distância entre o posto atual e a próximo posto de combustível. Se a soma da distância percorrida com a diferença calculada supera os *m* km de autonomia do carro, incrementa-se a variável *paradas* em um e distancia_percorrida recebe o valor da diferença. Caso contrário, soma-se à distancia_percorrida a diferença das distâncias entre os postos calculada. Repete-se tal procedimento n-1 vezes e após isso retorna-se o valor contido na variável *paradas*. A solução descrita encontra-se na função abaixo:

```
int calcula_Paradas(int n,int D[],int m){
  int i:
  int distancia percorrida = D[1];
  int paradas = 0;
  if(D[N] <= m) //Se o posto mais próximo de B tiver distância menor ou igual a m
    return 0; //Não há necessidade de parada
  for(i=1;i<=n-1;i++){ //Caso contrário</pre>
//Se a distância percorrida somada a distância entre o posto atual e o próximo é
maior que a autonomia m do carro
    if(distancia percorrida + (D[i+1] - D[i]) > m){
       distancia percorrida = D[i+1] - D[i]; //atualização da distância para não seguir viagem
       Paradas++; //realiza parada
    }
    else
       //Segue viagem incrementando a distância percorrida
       distancia percorrida = distancia percorrida + (D[i+1] - D[i]);
  }
```

```
return paradas;
}
```

b) Prova de corretude da solução ótima

Seja S uma solução ótima do problema em questão. Supondo que o vetor de distâncias D é composto por d_1 , d_2 d_n onde d_i é a parada correspondente a distância d_i e também que p é a primeira parada realizada pelo algoritmo guloso desenvolvido, supõe-se que existe solução ótima com a primeira parada p. A partir de tal suposição, temos que:

$$d_1 = p$$
,

fazendo de S uma solução válida.

Supõe-se agora que $d_1 \neq p$. Já que o algoritmo termina sua execução no penúltimo posto possível, visto que o último foi verificado anteriormente, sabe-se então que d_1 é anterior a p.

Tendo-se S' como uma solução ótima válida e S' = $\langle p, d_2, d_3....d_n \rangle$. Nota-se que |S'| = |S|. Por definição da escolha gulosa, sabe-se que é possível alcançar p. Com isso, já que S é solução ótima e a distância entre p e d_2 não é superior à distância entre d_1 e d_2 , conclui-se que ainda haverá combustível necessário para que o carro siga viagem entre p e d_2 . O restante de S' é como a solução S, o que a torna igualmente válida.