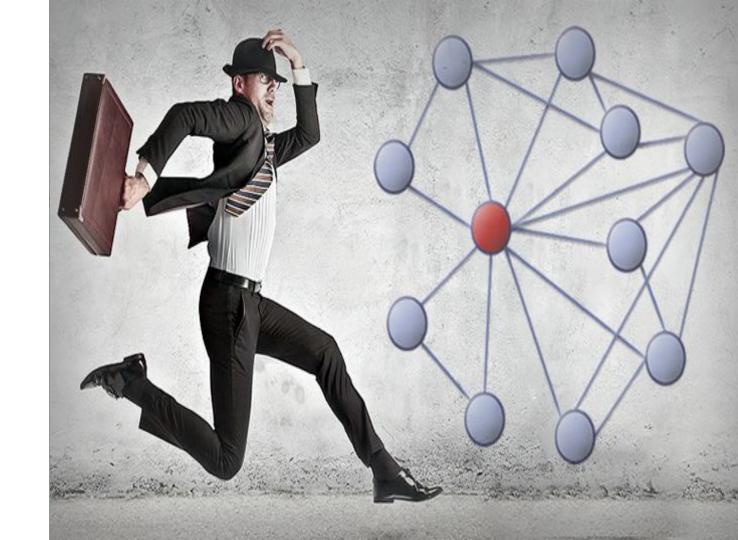


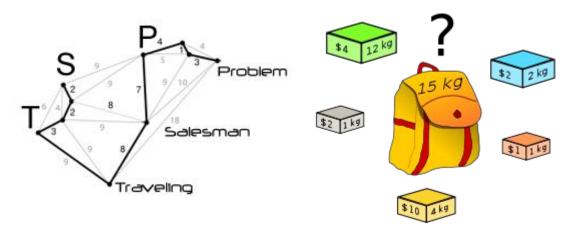
Uso de FPGA para o cálculo da função objetivo do Traveling Thief Problem

Rodolfo Pereira Araujo IME00706(4) - Tópicos Especiais: Sistemas Embarcados





Problema do Mochileiro Viajante



É dado um conjunto de cidades, cada cidade contém um grupo de itens a serem coletados.

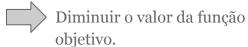
Cada item possui um peso e um valor associados, a quantidade de itens coletados é limitada pela capacidade da mochila.

O custo da rota é o produto da taxa de aluguel pelo tempo necessário para percorrê-la, que por sua vez varia conforme a carga na mochila por limitar a velocidade do carro.

- Coletar um item implica em:
 - Aumentar o valor coletado;
 - Aumentar o peso transportado;
 - Diminuir a velocidade do veículo.



- Coletar um item implica em:
 - Aumentar o valor coletado;
 - Aumentar o peso transportado;
 - Diminuir a velocidade do veículo.

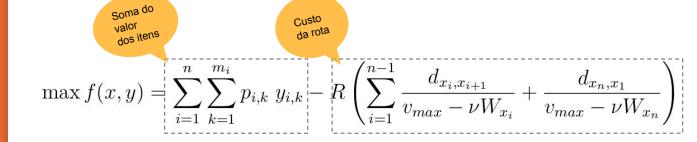




$$\max f(x,y) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{k=1}^{m_i} p_{i,k} \ y_{i,k} - R \left(\sum_{i=1}^{n-1} \frac{d_{x_i,x_{i+1}}}{v_{max} - \nu W_{x_i}} + \frac{d_{x_n,x_1}}{v_{max} - \nu W_{x_n}} \right)$$

$$\sum_{i=1}^{n} \sum_{k=1}^{m_i} w_{i,k} \ y_{i,k} \le W \qquad \qquad \nu = \frac{v_{max} - v_{min}}{W}$$





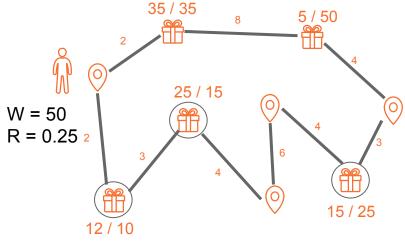
$$\sum_{i=1}^{n} \sum_{k=1}^{m_i} w_{i,k} \ y_{i,k} \le W \qquad \qquad \nu = \frac{v_{max} - v_{min}}{W}$$

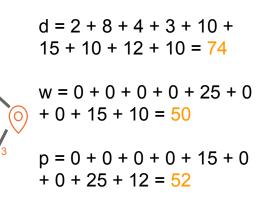


A localização do item na rota influencia na velocidade deste ponto em diante, dessa forma coletar ou não um item depende no seu:

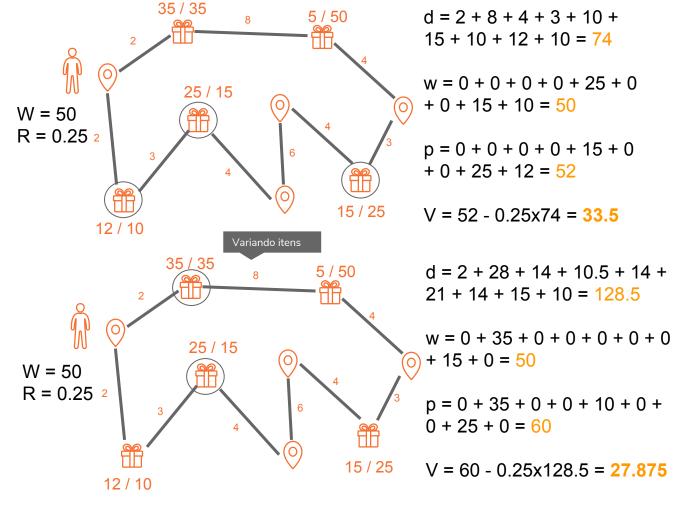
- Valor;
- Peso;
- Localização na rota

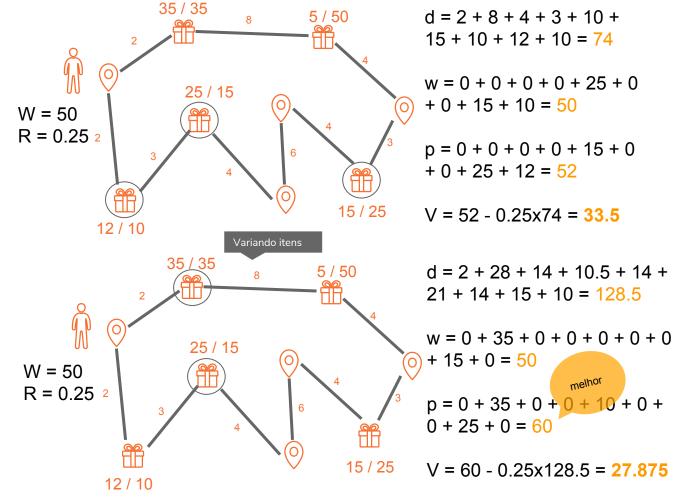


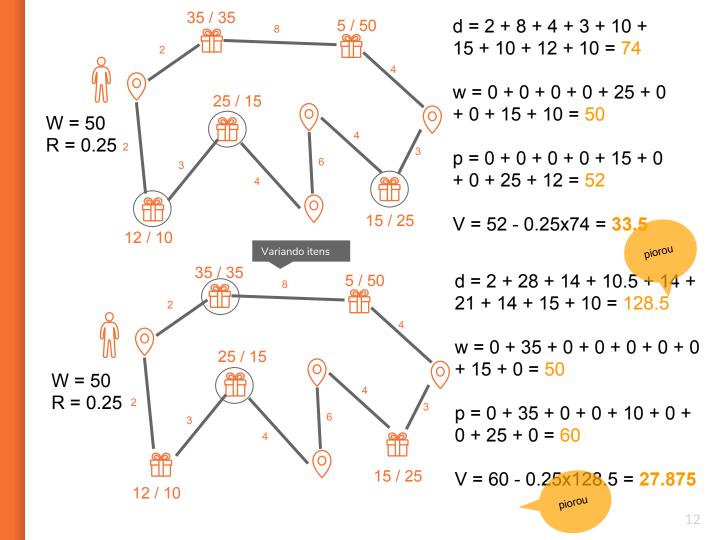




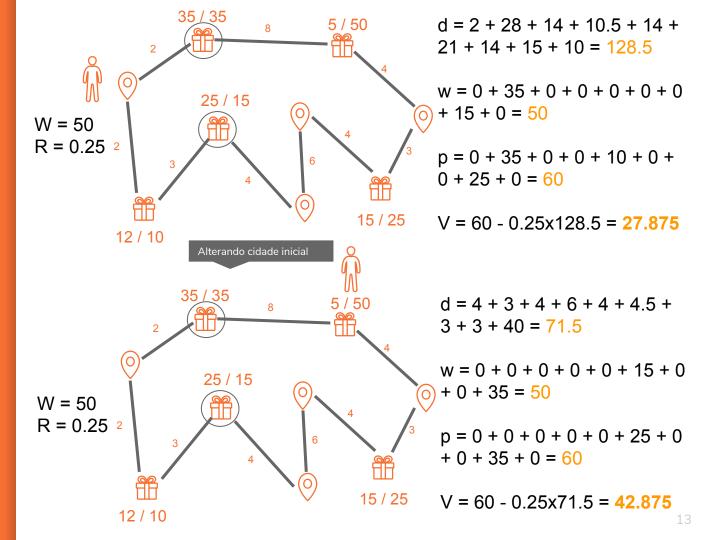
V = 52 - 0.25x74 = 33.5



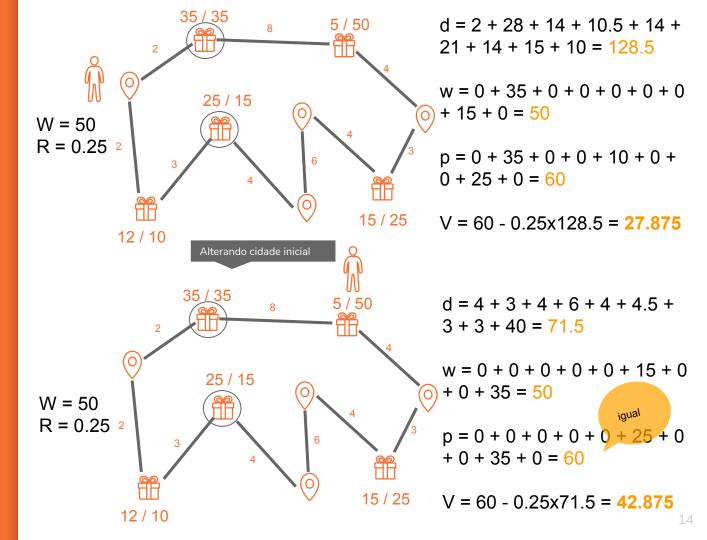




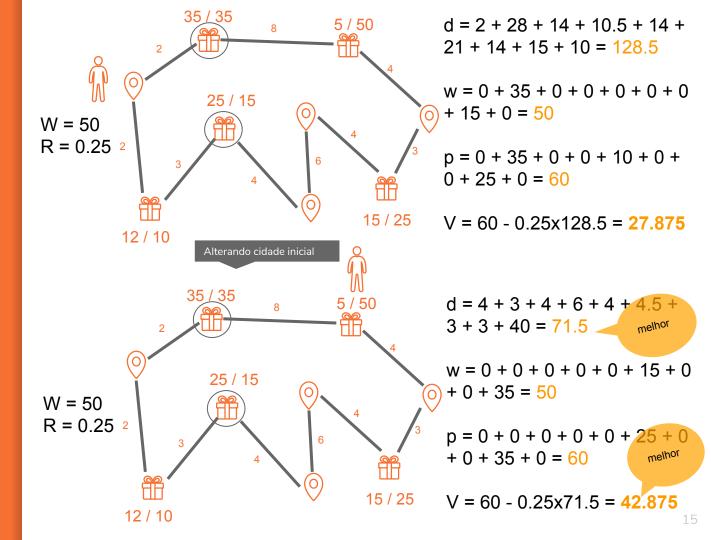
Fixando rota Variando cidade inicial Fixando itens Mesmo valor coletado Melhor objetivo



Fixando rota Variando cidade inicial Fixando itens Mesmo valor coletado Melhor objetivo



Fixando rota Variando cidade inicial Fixando itens Mesmo valor coletado Melhor objetivo

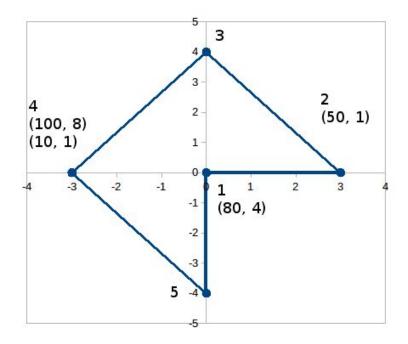


Valor da solução



Estes dois componentes foram reunidos de forma que uma solução ótima para cada problema separadamente não necessariamente corresponde para uma solução ótima do TTP.

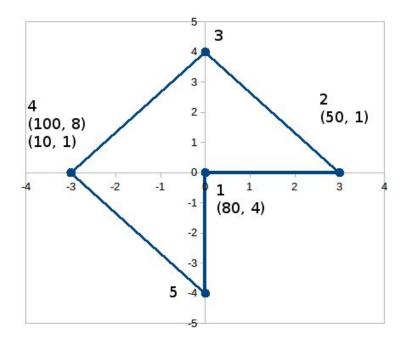
Representação da solução



rota
$$\{1, 2, 3, 4, 5\} \rightarrow O(n!)$$

mochila $\{0, 1, 0, 1\} \rightarrow O(2^n)$

Representação da solução



rota $\{1, 2, 3, 4, 5\} \rightarrow O(n!)$ mochila $\{0, 1, 0, 1\} \rightarrow O(2^n)$



2. Método



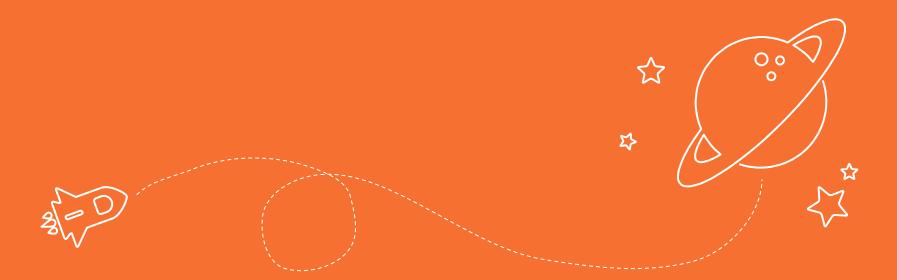
Método



Processador ARM chama o cálculo da função objetivo na FPGA Calcula o valor da função objetivo

Método

```
int penalidade = -3;
double coletado = 0;
double custo = 0:
int peso = 0;
for (int j = 0; j < quantidadeItens; j++) {</pre>
    if (GET MOCHILA VALUE(localsearch, mochila, z, j)) {
        coletado += peso <= capacidadeMochila ? itemValor[j] : penalidade * itemValor[j];</pre>
        peso += itemPeso[i];
peso = \theta;
int indexI = GET PERCURSO INDEX(localsearch, x, y, 0);
int indexImaisUm:
for (int i = 0; i < quantidadeCidades; i++) {</pre>
    int inicioItensCidadeI = inicioItensCidade[i];
    int fimIntensCidadeI = inicioItensCidade[i + 1];
    indexImaisUm = GET PERCURSO INDEX(localsearch, x, y, (i + 1) % quantidadeCidades);
    for (int k = inicioItensCidadeI; k < fimIntensCidadeI; k++) {</pre>
        int j = indiceItemCidade[k];
        if (GET MOCHILA VALUE(localsearch, mochila, z, j)) {
            peso += itemPeso[j];
    custo += DIST PONTO(percurso[indexI], percurso[indexImaisUm])
            / VELOCIDADE(peso, capacidadeMochila, velocidadeMinima, velocidadeMaxima);
    indexI = indexImaisUm:
*resposta = coletado - aluguel * custo;
```



3. Resultados

Resultados

Resultado da solução

CPU: -52681,169010

FPGA: -52681,169011

Diferença: 1,898x10⁻⁹%

Tempo (ciclos)

ARM: 274.792

FPGA: 1.676.124

Speed up negativo de 6,100

Resumo dos dados

1,8982x10⁻⁹%

Diferença no valor da solução



-6,100

Speedup negativo



5. Trabalhos futuros



Trabalhos futuros

Apesar do tempo não ter melhorado com o uso da FPGA existem possibilidades de melhoria



Utilizar memcpy para diminuir acesso ao barramento

4m + 6n acessos
percurso 2m acessos
mochila n acessos
itemValor 2n acessos
itemPeso 2n acessos
inicioltensCidade 2m acessos
indiceltemciade n acessos



- + FPGA
- + Otimização

Granularidade do código pode ter sido pequena, atual é O(n+m).

Utilizar diretivas de otimização do HLS como #prama HLS unroll

