

IFT2125 Notes

Yuchen Hui 20150470

March 16, 2022

Contents

1 Greedy Algorithm	1
1.1 Sac à dos greedy version	1
1.2 File d'attente	2
1.3 Kruscal Algo	2
1.3.1 Matrix Version Algo	2
2 Programmation dynamique	2
2.1 Knapsack Problem 2	2
2.2 Shortest paths (Floyd)	4
3 Divide and Conquer	4

1 Greedy Algorithm

1.1 Sac à dos greedy version

Proof. Supposons que les objets sont numerotes par ordre decroissant de valeur par unite de poids, i.e.

$$\frac{v_1}{w_1} \geq \frac{v_2}{w_2} \dots$$

par l'algorithme vorace. SI tous les $x_i = 1$, alors la solution est trivialement optimale.

Sinon, soit j le plus petit indice tel que $x_j < 1$, on a alors que $x_i = 1, \forall i < j$ et $x_i = 0, \forall i > j$ et $\sum_{i=1}^n x_i w_i = W$.

Soit $V(x) = \sum_{i=1}^n x_i v_i$, la valeur de la solution X on doit demontrer que $V(x)$ est maximale.

Soit $Y = (x_1, x_2, \dots, x_n)$ une autre solution de probleme et soit $V(y)$ sa valeur. comme Y est une solution, $0 \leq y_i \leq 1, \forall i$ et $\sum_{i=1}^n y_i w_i = W$

On veut montrer que $V(x) - V(y) \geq 0$ et alors X sera la solution optimale. Soit j le plus petit indice tel que $x_j < 1$ si $i < j$, alors $\frac{v_i}{w_i} \geq \frac{v_j}{w_j}$ et $x_i = 1$

□

1.2 File d'attente

Strategie vorace: classe les clients par ordre croissant des t_i et execute les taches dans cet ordre

Proof. Soit n clients ordonne arbitrairement est servit selon l'ordre $c = 1, 2, 3, \dots, n$

Le temps total de service requit est $T(c) = t_1 + (r + 1 + t_2) \dots + = nt_1 + (n - 1)t_2 + \dots + t_n$

preuve par contradiction: i.e. qu'on suppose $T(c)$ est optimal et c n'est pas l'ordre dans lequel on sert les clients en ordre croissant des t_i \square

1.3 Kruscal Algo

1.3.1 Matrix Version Algo

nothing here

2 Programmation dynamique

2.1 Knapsack Problem 2

Time complexity: $\mathcal{O}(nW)$ for constructing the matrix(table) and $\mathcal{O}(n + w)$ for decomposition of the optimal load.

Et voici les codes:

Algorithm 1 fonction knapsack_dy($w[1..n], v[1..n], W$): **array** $V[0..n, 0..W]$

Require: $v_i > 0, w_i > 0, x_i \in \{0, 1\}, W \in \mathbb{N}^*$

{array $w[1..n]$ indicates weights of objects 1 to n , array $v[1..n]$ indicates their values. W is the max weight a knapsack can bear. Here come initialisations:}

array $w[1..n] = ???$

array $v[1..n] = ???$

array $V[0..n, 0..W]$

for $j = 1$ **to** W **do** $V[0, j] = 0$

{establish matrix}

for $i = 1$ **to** n **do**

for $j = 1$ **to** W **do**

$V[i, j] \leftarrow$ **if** $j - w[i] < 0$ **then** $V[i - 1, j]$

else $V[i, j] = \max(V[i - 1, j], V[i - 1, j - w[i]] + v[i])$

end for

end for

return $V[0..n, 0..W]$

```
1
2 import time
3 import sys
4
5 # function from Marc feely
```

```

6 def createMatrix(numRow,numColumn):
7     result = [None] * numRow
8     for i in range(numRow):
9         result[i] = [0]*numColumn
10    return result
11
12
13 # 1.      weightvalueindex -1,      pythonlistindex0
14 # 2. matrix include line 0 ( a line filled with 0), but the matrix
15 #    in manual don't have line 0 but begin with line 1
16 def knapsack_dynamic(weights, values, W_max, waitTime):
17     num_objects = len(weights)
18     V = createMatrix(len(weights)+1,W_max+1)
19     for j in range(1,W_max+1): V[0][j] = 0
20     for i in range(1,num_objects+1):
21         for j in range(0, W_max+1):
22             if (j-weights[i-1] < 0):
23                 V[i][j] = V[i-1][j]
24             else:
25                 V[i][j] = max(V[i-1][j],
26                             V[i-1][j-weights[i-1]]+values[i-1])
27
28         print(V[i][j], "\t", end = "")
29         sys.stdout.flush()
30         time.sleep(waitTime)
31     print("\n")
32
33
34     print(V)
35
36 #If we have infinite number of objects,
37 def knapsack_dynamic_infinity(weights, values, W_max, waitTime):
38     num_objects = len(weights)
39     V = createMatrix(len(weights)+1,W_max+1)
40     for j in range(1,W_max+1): V[0][j] = 0
41     for i in range(1,num_objects+1):
42         for j in range(0, W_max+1):
43             if (j-weights[i-1] < 0):
44                 V[i][j] = V[i-1][j]
45             else:
46                 V[i][j] = max(V[i-1][j],
47                             V[i-1][j-weights[i-1]]+values[i-1],
48                             V[i][j-weights[i-1]]+values[i-1])
49
50         print(V[i][j], "\t", end = "")
51         sys.stdout.flush()
52         time.sleep(waitTime)
53     print("\n")
54
55
56     print(V)
57 knapsack_dynamic([1,2,5,6,7],[1,6,18,22,28],11,0)
58 knapsack_dynamic_infinity([1,2,5,6,7],[1,6,18,22,28],11,0)

```

Listing 1: codes pour knapsack2

2.2 Shortest paths (Floyd)

Time complexity : $\mathcal{O}(n^3)$

Algorithm 2 fonction Floyd($L[1..n, 1..n]$): **array** $D[0..n, 0..n]$

array $D[1..n, 1..n]$

$D \leftarrow L$

for $k \leftarrow 1$ **to** n **do**

for $i \leftarrow 1$ **to** n **do**

for $j \leftarrow 1$ **to** n **do**

$D[i, j] \leftarrow \min(D[i, j], D[i, k] + D[k, j])$

return D

3 Divide and Conquer