# 离散数学 (2023) 作业 XX

周帛岑 221900309

2023年5月23日

## 1 Problem 1

证: 由 Dijkstra 的定义可知,每次选取时,都要选取与已有通路连通的长度最小的点作为新点加入,即为从 u 点到已形成图的最短距离。

又由于之前的选取使每一个点到初始点的距离均为最短,此时 u 到初始点的距离也为最短。

## 2 Problem 2

(1): 解:

将三重循环里面的加号改为乘号即可

(2): 解:

下面的三重循环改为:

for i := 1 to n do 9: for j := 1 to n do 10: for k := 1 to n do 11: if d(vj, vi) < d(vj, vk) then 12: d(vj, vk) := d(vj, vi) 13: else if d(vi, vk) < d(vj, vk) then 12: d(vj, vk) := d(vi, vk)

## 3 Problem 3

可以,证:我们不妨设最小的一条边的权为-n,其中 n>0,此时我们将所有边的权增加 n+1 此时所有边的权均为正数,此时利用 Dijkstra 算法,求出来的通路即为我们所需的最短路径

## 4 Problem 4

解: 从 a 开始, 回路为 abedca, 长度为 3+2+1+6+8=20

从 b 开始, 回路为 bedacb, 长度为 2+1+4+8+10=25

从 c 开始, 回路为 cedabc, 长度为 5+1+4+3+10=23

从 d 开始, 回路为 debacd, 长度为 1+2+3+8+6=20

从 e 开始, 回路为 edabce, 长度为 1+2+3+10+6=22

故最短路径为从 a 开始或从 c 开始的这两条路径

#### 5 Problem 5

这个命题是正确的

证:我们不妨将所有点列在图上,根据最小距离将这一对点对以权重为这个最短路径相连,于是这样我们便构成了一个完全图。

回看每一个点,若存在一条非直通的路径,与这条最短路径相同,则我们删去这一条直通的路径,如此操作每一个点,我们便构造出了 G

#### 6 Problem 6

(a): 将问题分为两部分,从  $v_i$  到  $v_k$  的最短路径,从从  $v_k$  到  $v_j$  的最短路径。分别调用已知的求两点间最短通路长度的算法解决,求和记为  $l_1$ 

再计算  $v_i$  到  $v_j$  的最短路径从从  $v_j$  到  $v_k$  的最短路径  $\times 2$ , 求和记为  $l_2$ 

取  $\min(l_1, l_2)$  即可

- (b): 将  $v_k$  从这张图上去除,再调用已知的求两点间最短通路长度的算法解决即可
- (c): 将问题分为两部分,从  $v_i$  到  $v_k$  的最短路径,从从  $v_k$  到  $v_j$  的最短路径。分别调用已知的求两点间最短通路长度的算法解决即可

#### 7 Problem 7

**AB:9** 

AC:10

AD:AF + FG + GD = 9

AE:AF + FG + GE = 21

AF:2

AG:AF + FG = 6