

## 离散 (2) hw4

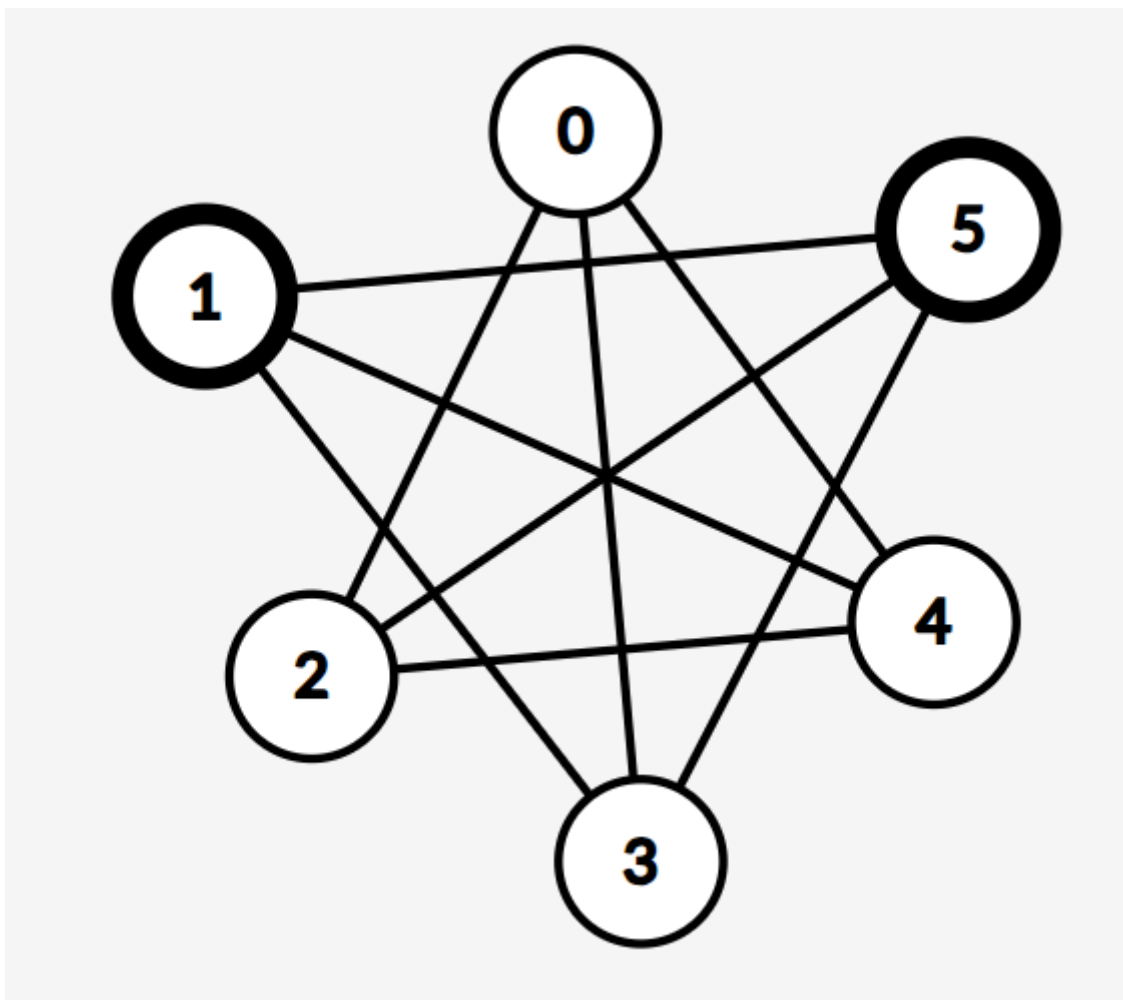
王子轩 2023011307

wang-zx23@mails.tsinghua.edu.cn

### P13 T9

六个人围城圆形就坐，每个人恰好只与相邻者不认识，是否可以重新入座，使得每个人都与邻坐认识？

解：可以。不妨画出原来的图形如图所示：



解：使用认识图上的点 $v$ 表示人， $v_i$ 和 $v_j$ 之间相互认识的关系可以建模为 $\exists(v_i, v_j) \in E$ .不妨画出原来的图形如图所示；利用书本P31的推论2.4.2: 若简单图 $G$ 的每个顶点的度都 $\geq \frac{1}{2}n$ , 则 $G$ 有哈密顿回路。在本题中，有6个人，即 $n = 6$ 。每个人恰好只与相邻者不认识，即每个人与除了左右相邻的两人外的所有人都认识。因此，在认识图中，每个顶点的度为 $n - 3 = 6 - 3 = 3$ 。推论2.4.2的条件： $\geq \frac{1}{2}n = \frac{1}{2} \cdot 6 = 3$ ，每个顶点的度都等于3，恰好满足条件.该图存在哈密顿回路。给出一个哈密顿回路是 $1 \rightarrow 3 \rightarrow 0 \rightarrow 4 \rightarrow 2 \rightarrow 5 \rightarrow 1$

### P53 T18

设 $G$ 是 $n \geq 3$ 的简单图，证明：若 $m \geq \frac{1}{2}(n-1)(n-2) + 2$ ，则 $G$ 中存在哈密顿回路。

证明：根据书本P30的推论2.4.1:若简单图 $G$ 的任意 $v_i$ 和 $v_j$ 之间恒有 $d(v_i) + d(v_j) \geq n$ ,则 $G$ 中存在哈密顿回路。采用反证法: 我们假设 $G$ 中存在 $v_i$ 和 $v_j$ 使得 $d(v_i) + d(v_j) \leq n - 1$ . 对于原图 $G$ 的导出子图 $G' = G - \{v_i, v_j\}$ 而言,  $G'(V', E')$ 的边数 $m'$ 最大是当 $G'$ 是完全图时候, 而 $|V'| = n - 2$ 因此 $m' \leq \frac{1}{2}(n - 2)(n - 3)$ , 因此 $m \leq m' + d(v_i) + d(v_j) \leq \frac{1}{2}n^2 - \frac{3}{2}n + 2 \leq \frac{1}{2}(n - 1)(n - 2) + 2$

P53 T24

解： (a) 图有哈密顿回路： $v_1v_7v_2v_3v_4v_5v_6v_1$   
(b) 图没有。（判断的方法是标注AB节点，根据二分图结论，图上节点数量为奇数因此没有）

P53 T31

从(0,0)出发，要求最短的经过(2,5),(9,3),(8,9),(6,6),走X, Y轴的最短行进路线

解：使用分支定界法。符号约定 $V_0(0,0)$ ,  $V_1(2,5)$ ,  $V_2(9,3)$ ,  $V_3(8,9)$ ,  $V_4(6,6)$ . 节点之间的距离即是曼哈顿距离。

d01	d02	d03	d04	d12	d13	d14	d23	d24	d34
7	12	17	12	9	10	5	7	6	3

按照边权值进行升序排序

d34	d14	d24	d01	d23	d12	d13	d02	d04	d03
-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----

```
import numpy as np
coordinates = [(0, 0), (2, 5), (9, 3), (8, 9), (6, 6)]
node_names = ["v0", "v1", "v2", "v3", "v4"]
n = 5
dist_matrix = np.ones((n, n)) * float('inf')
edges = {
    (0, 1): 7, (0, 2): 12, (0, 3): 17, (0, 4): 12,
    (1, 2): 9, (1, 3): 10, (1, 4): 5,
    (2, 3): 7, (2, 4): 6,
    (3, 4): 3
}
for (i, j), dist in edges.items():
    dist_matrix[i, j] = dist
    dist_matrix[j, i] = dist
sorted_edges = sorted(edges.items(), key=lambda x: x[1])
print("边的权值升序排列:")
for (i, j), dist in sorted_edges:
    print(f"({node_names[i]}, {node_names[j]}): {dist}")
def dfs_branch_and_bound_tsp(dist_matrix, sorted_edges, start_node=3):
    n = len(dist_matrix)
    best_path = None
    best_cost = float('inf')
    step_count = 0
    print(f"\n基于边权值升序排列的DFS分支定界法搜索过程（从{node_names[start_node]}开始）:")
    print("-" * 90)
```

```

print(f"{'步骤':^6} | {'当前路径':^30} | {'当前代价':^10} | {'下界':^10} | {'操作':^20}")
print("-" * 90)
adj_list = [[] for _ in range(n)]
for (i, j), dist in sorted_edges:
    adj_list[i].append((j, dist))
    adj_list[j].append((i, dist))
for i in range(n):
    adj_list[i].sort(key=lambda x: x[1])
def dfs(path, cost, lower_bound):
    nonlocal best_path, best_cost, step_count
    step_count += 1
    current = path[-1]
    path_str = f"[{'','.join([node_names[i] for i in path])}]"
    print(f"{'step_count':^6} | {'path_str':^30} | {'cost':^10.1f} |
{lower_bound:^10.1f} | {'扩展节点':^20}")
    if len(path) == n:
        total_cost = cost + dist_matrix[current][start_node]
        if total_cost < best_cost:
            best_cost = total_cost
            best_path = path + [start_node]
            print(f"{'step_count':^6} | {'path_str+ '-'
'+node_names[start_node]:^30} | {'total_cost':^10.1f} | {'-':^10} | {'更新最优
解':^20}")
        else:
            print(f"{'step_count':^6} | {'path_str+ '-'
'+node_names[start_node]:^30} | {'total_cost':^10.1f} | {'-':^10} | {'不更新最优
解':^20}")
        return
    for next_node, edge_dist in adj_list[current]:
        if next_node not in path:
            new_cost = cost + edge_dist
            lower_bound = new_cost
            if lower_bound >= best_cost:
                new_path_str = f"[{'','.join([node_names[i] for i in path +
[next_node]])}]"
                print(f"{'step_count':^6} | {'new_path_str':^30} |
{new_cost:^10.1f} | {lower_bound:^10.1f} | {'剪枝':^20}")
                continue
            dfs(path + [next_node], new_cost, lower_bound)
    dfs([start_node], 0, 0)

print("-" * 90)
return best_path, best_cost
start_node = 3
best_path, best_cost = dfs_branch_and_bound_tsp(dist_matrix, sorted_edges,
start_node)

print("\n最终结果:")
print(f"最短哈密顿回路: {[node_names[i] for i in best_path]}")
print(f"最短路径长度: {best_cost}")

# 打印详细路径
path_description = "最短路径: "
for i in range(len(best_path)):
    node = best_path[i]

```

```

path_description += f"{node_names[node]}({coordinates[node][0]},
{coordinates[node][1]})"
if i < len(best_path) - 1:
    next_node = best_path[i+1]
    dist = dist_matrix[node][next_node]
    path_description += f"--{dist}--> "

print(path_description)

```

最短路径: V3(8,9) --3.0--> V4(6,6) --5.0--> V1(2,5) --7.0--> V0(0,0) --12.0--> V2(9,3) --7.0--> V3(8,9)

最短路径长度: 34.0

