# 图与网络: Lab 2 报告

#### 小组成员:

黎锦灏 518021910771 沈刘 518030910114 程欣雯 518021910031

#### GitHub repo 链接:

https://github.com/ljh2000/MATH6010 Graph-and-Network

### 一、问题描述

- 定理:
  - 对一个有 n 条边的完全图进行二染色,最多有 $\binom{n}{4}2^{-5}$  单色  $K_4$ 。
- 实现内容:

用贪心算法实现边染色,每次选取期望同色  $K_4$  数目更小的方案,使得最终得到的同色  $K_4$  的数目小于等于期望值。

### 二、算法流程

#### Step 1:

生成包含n个节点的完全图,记录每条边以及其两个端点;

#### Step 2:

遍历 Step 1 中记录的每一条边,在图中找到所有包含这条边的所有  $K_4$ ;

#### Step 3:

分别计算这条边染黑色和染白色对产生单色  $K_4$  的影响,计算  $I_{K_4}$  指示变量,并求和得到  $W_{black}$  和  $W_{white}$  ;

#### Step 4:

根据贪心策略,由指示变量  $W_{black}$  和  $W_{white}$  的值决定这条边的染色结果:

- 若 $W_{black} < W_{white}$ ,则将当前边染为黑色;
- 若 $W_{black} > W_{white}$ ,则将当前边染为白色。

### 三、程序框架

#### 程序分为以下几个部分:

1. 生成图网络函数 init\_edge():

这个函数根据条件生成由 n 个节点组成的完全图,为保证实验结果的可靠性,每次实验先对  $\binom{n}{2}$  条边做随机排列,以排除染色顺序对实验的影响。

#### 2. $I_{K_4}$ 计算函数 calc\_Ik4():

这个函数输入六条边的信息(黑色边、白色边、未染色边),计算得到可以得到同色  $K_4$  的期望:

- 对于已经同时存在黑色边和白色边的图,同色  $K_4$  的期望为 0 ;
- 对于还未染色的 $K_4$ ,同色  $K_4$  的期望为  $2^{-5}$ ;
- 对于已经部分染色的 $K_4$ ,同色  $K_4$  的期望为  $2^{r-6}$  ,其中 r 表示已染色边的数目。

```
// black:1 white:2 null:0
double calc_Ik4(int col1, int col2, int col3, int col4, int col5, int col6){
   int k4_col = col1 | col2 | col3 | col4 | col5 | col6;
   int r = (col1>0) + (col2>0) + (col3>0) + (col4>0) + (col5>0) + (col6>0);

   // black and white : 0
   if(k4_col == 3) return 0;

   // null : 2^(-5)
   if(r == 0) return pow2[5];

   // black or white : 2^(r-6)
   return pow2[6-r];
}
```

#### 3. 染色函数 color\_edge():

这个函数遍历所有  $K_4$  ,每次分别重新计算与当前边有关的  $K_4$  成为同色  $K_4$  的期望  $W_{black}$  和  $W_{white}$  ,每次选取期望小的方案进行染色,本算法的复杂度为  $O(n^4)$  。

```
oid color_edge()
  ans = avg_ans;
   for(int idx = 1; idx \leftarrow m; idx++) {
      int x = e[ id[idx] ].x;
      int y = e[ id[idx] ].y;
      double W_black = ans , W_white = ans;
          if(x == i \mid \mid y == i) continue;
              if(x == j || y == j) continue;
              double current_Ik4 = calc_Ik4(col[x][y], col[x][i], col[y][i], col[y][i], col[i][j]);
              W_black -= current_Ik4;
              W_black += calc_Ik4(1, col[x][i], col[x][j], col[y][i], col[y][j], col[i][j]);
              W_white -= current_Ik4;
              W_white += calc_Ik4(2, col[x][i], col[x][j], col[y][i], col[y][j], col[i][j]);
      if(W_black <= W_white) {</pre>
          ans = W_black;
          col[x][y] = col[y][x] = 1;
          ans = W_white;
          col[x][y] = col[y][x] = 2;
```

#### 4. 主函数 main()

主函数可以根据用户输入来确定生成的完全图的大小。

```
int main(int argc,char *argv[])
   if (argc == 1){
       n = 200;
       n = atoi(argv[1]);
   cout << "current edge num : "<< n << endl ;</pre>
   m = n*(n-1)/2;
   pow2[0] = 1;
   for(int i = 1; i \le 6; i++) pow2[i] = pow2[i-1] / 2.0;
   init_edge();
   avg_ans = n * (n-1) * (n-2) * (n-3) / 24;
   avg_ans *= pow2[5];
   printf("Expected number of K4 in the same color : %10.0lf\n",avg_ans);
   color_edge();
   printf("Final answer : %10.0lf\n",ans);
   cout<<endl;</pre>
   return 0;
```

## 四、结果分析

为主函数编写测试脚本,测试脚本输入从1到200个节点的完全图。

```
# compile
g++ Edge_Coloring.cpp -o Edge_Coloring

# test
for num in {1..200}
do
./Edge_Coloring $num
done
```

#### 测试结果如下图:

可以看到,使用条件概率的方法计算得到的同色  $K_4$ 小于理论最大值,实验验证定理成立。

```
current edge num : 192
Expected number of K4 in the same color : 1714702
Final answer : 1629602

current edge num : 193
Expected number of K4 in the same color : 1787856
Final answer : 1629602

current edge num : 194
Expected number of K4 in the same color : 1787856
Final answer : 1664248

current edge num : 195
Expected number of K4 in the same color : 1825298
Final answer : 1708362

current edge num : 196
Expected number of K4 in the same color : 1863325
Final answer : 1736361

current edge num : 197
Expected number of K4 in the same color : 1901943
Final answer : 1772540

current edge num : 198
Expected number of K4 in the same color : 1941158
Final answer : 1818242

current edge num : 199
Expected number of K4 in the same color : 1980977
Final answer : 1847905

current edge num : 200
Expected number of K4 in the same color : 2621405
Final answer : 1847905
```