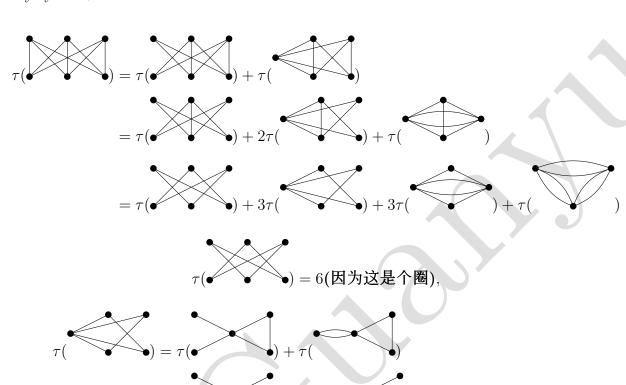
## 图论作业(5.5)

## 中国人民大学 信息学院 崔冠宇 2018202147

**P48**, **T10** 求  $K_{3,3}$  生成树的个数.

解:由 Cayley 公式:

易知:



 $= 1 + 2 \times 2$ (因为左边重边二选一)  $+ 2^2$ (左右各二选一) = 9,

$$au($$
  $) = \tau($   $) + \tau($   $) + \tau($   $) = \tau($   $) + 2\tau($   $) = 4(因为这是个圈) + 2 \times 2^2(左右各二选一) = 12,$   $\tau($   $) = C_3^2 \times 2^2(三组重边选两组,再分别二选一) = 12.$ 

所以  $\tau(K_{3,3}) = 6 + 3 \times 9 + 3 \times 12 + 12 = 81.$ <sup>1</sup>

 $<sup>^{1}</sup>$ 事实上,由矩阵树定理(Matrix-Tree Theorem) 可以证得:  $\tau(K_{m,n}) = m^{n-1}n^{m-1}$ .

**P49**, **T29** 证明: 若 T 是顶数不小于 3 的树, 则 T 的直径是 2 的充分必要条件是 T 是星. 证明:

- T 是星  $\Rightarrow T$  的直径为 2: 这是显然的.
- T 是星  $\leftarrow$  T 的直径为 2: 任取两片叶  $l_1, l_2 \in V(T), u_1, u_2$  分别与二者相邻, 我们证明  $u_1 = u_2$ . 若不然, 因为 T 是树,  $u_1, u_2$  之间必存在长度大于 0 的路  $P(u_1, u_2)$ (因为  $l_1, l_2$  均为叶子, 不可能在路上), 取  $(l_1, u_1) \cup P(u_1, u_2) \cup (u_2, l_2)$ , 长度大于 2, 与 d(T) = 2 矛盾, 故  $u_1 = u_2$ . 由于叶子是任取的, 这说明 T 的所有叶子有共同的相邻点, 即 T 是星.

**P49**, **T30** 若 G 是加权连通图, 且有一个长为 m 的圈 C, C 上的边的权相等, 是 E(G) 中边权最小值, 则 G 中至少有 m 棵不同的最优树, 试加证明.

**证明:** (构造性证明) 由题设, 不妨设圈上的边为  $e_1, e_2, \ldots, e_m$ , 其它边为  $e_{m+1}, \ldots e_s$ . 考虑他们从小至大排序, 圈上每个  $e_i (i=1,2,\ldots,m)$  都可能处在第 m 位. 用 Kruskal 算法构造最优树时, 圈上 m-1 条边都会被纳入最小生成树中, 另一条边不会被纳入最小生成树, 这样的情况有 m 种, 对应的不同的最小生成树就至少有 m 棵.  $\square$