1. 树中任一点为源的最大距离点为A，A为源的最大距离点为B，则A、B为**树的直径**两点
2. （**Lucas定理**）http://c.hiphotos.baidu.com/baike/s%3D181/sign=0f2ba76c75f08202299295377afafb8a/e824b899a9014c08cc666bea0c7b02087bf4f424.jpg，时间O(log(n)\*p)
3. 二分图中，**最大匹配（边独立集）**=**最小点覆盖**=点-**最小边覆盖**=点-**最大点独立集**（一般图中，最大匹配（边独立集）=点-最小边覆盖，最小点覆盖和最大点独立集为NPC）
4. **最大权闭合图**可以转化成最大流。在原图上，所有边为∞；S到正权点连容量为权值的边；负权点到T连容量为权值相反数的边。
5. DAG A的**最小路径覆盖**=A点-二分图B的最大匹配，其中B是A的拆点二分图，A中(i,j)即B中(i左,j右)

格雷码

Proof.

1. 无
2. 无
3. 二分图最大匹配=最小点覆盖<http://www.matrix67.com/blog/archives/116>

最大匹配=点-最小边覆盖：最大匹配后，没有被匹配的点出一条边，n-2x+x=n-x