luogu1113简单dp+拓扑排序(好题我的代码)

给定一个有向图(无环),有点权,求点权和最大的一条路径

- 设u点的前驱为pre[i]
- 则转移为d[u] = max(dp[u], dp[pre[i]] + w[u])
- 于是可以一边拓扑,一边*dp*

luogu4017好题

给你一个食物网,你要求出这个食物网中最大食物链的数量。

• 对于入度为0的点 初始化为1

设f[i]为第i个点的路径数量,pre为i的前驱节点cnt为i的前驱节点个数

则
$$f[i] = \sum_{k=0}^{cnt} f[pre[k]]$$

设f[i]为第i个点的路径数量,pre为i的前驱节点cnt为i的前驱节点个数

则
$$f[i] = \sum_{k=0}^{cnt} f[pre[k]]$$
 $ans = \sum_{egin{subarray}{c} eta g = 0 \end{subarray}} f[x]$

如果存在重边的话我认为应该是乘法原理,学弟说是累加就行,目前我无法判断是语

uva506(WA了一亿年)

紫书173页例题,刘汝佳钦点的必写题

给定安装包依赖关系,和一些命令

install x,安装x和x依赖的包

remove x,删除x,如果x还被其他软件需要就不删,

否则删除x和x的所有依赖

list,打印当前安装的所有依赖包

我的WA思路:

- *dfs*后序安装,记得更新子节点的入度
- dfs先序删除,把非隐式安装且入度为0级联删除,

书上思路:

- 建两个图vector < int > depend[], depend2[]
- 一个正向图,一个反向图,用status[i]表示第i点的状态

luogu1137拓扑序+简单dp

给定一张DAG(有向无环图),每个点点权都是1,对于每个点 V_i ,可以任挑一个起点 S_i 走到 V_i ,使得路径 S_i 到 V_i 的点权和最大

- dp[i] = max(dp[i], dp[pre] + 1)
- 学弟神仙级别思路:把图反向存储 对于每一个点当做树根 就 变成 求这个点的树高