# 最长句子

### 题目描述

英语中,有些单词可以出现在其他单词后面。例如"Love"可以出现在"I"之后,"You"可以出现在"Love"之后,因此它们能构成"I Love You"这句话。

现在给你一些单词间的关系,你能计算出最多能有几个单词组合在一起构成一句话吗?

#### 输入描述:

输入包含多组数据。

每组数据的第一行包含一个正整数 n (1≤n≤10000)。

紧接着 n 行单词关系,每行包含两个单词 A 和 B,表示单词 B 能出现在 A 后面。单词长度不超过 32 个字符,并且只有字母组成。

不存在循环的依赖关系。

#### 输出描述:

对应每组数据,输出最多有几个单词能构成一个句子。

#### 输入例子:

⊥ Ի∩1:

hello world

3

I love

love you

love me

#### 输出例子:

2

3

#### 解题思路

#### 步骤一:

假设某一组数据有 n 条,第 i 条记录为 $(In_i,Out_i)$ ,当 $Out_i = In_j$ 时,可以将 $(In_i,Out_i)$ 、 $(In_j,Out_j)$ 

结合成 $(In_i,Out_i,Out_i)$ ,它们出现的先后表示有向关系,**不存在循环的依赖关系**。依据这个的思路可以将所有的 $(In_i,Out_i)$ 记录构造成一个有向无环图。 $In_i$ 、 $Out_i$ 表示图中的顶点, $(In_i,Out_i)$ 表示有向边。

假设有输入记录: (A,B)、(B,C)、(C,D)、(B,D)、(E,F)、(F,G)、(C,E)、(I,B)、(A,F)。根据输入的先后顺序构造一个有向图,有向图的构造如图 1 所示。

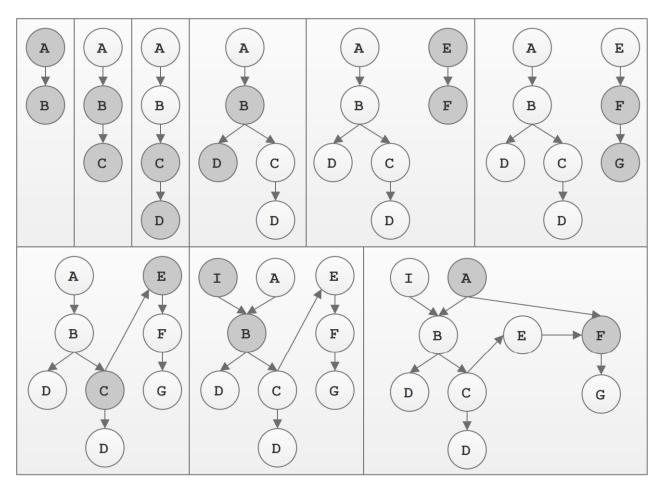


图 1 根据输入构造有向无环图

根据输入的添加过程,可以知道构造有向无环图的过程。假设 G 是有向图,V 是图 G 的顶点集合。对于某一个输入序列( $In_i,Out_i$ )。分四种情况:

如果 $In_i$ 和 $Out_i$ 都在V中,则在图G中,添加 $In_i$ 到 $Out_i$ 的有向边。

如果只有 $In_i$ 在G中,则在图G中添加新的顶点 $Out_i$ 和有向边 $(In_i,Out_i)$ ,并且将 $Out_i$ 加入到V中。

如果只有 $Out_i$ 在 G 中,则在图 G 中添加新的顶点 $In_i$ 和有向边 $(In_i,Out_i)$ ,并且将 $In_i$ 加入到 V中。

如果 $In_i$ 和 $Out_i$ 都不在V中,则在图G中添加新的顶点 $In_i$ 、 $Out_i$ 和有向边 $(In_i,Out_i)$ ,并且将 $In_i$ 和 $Out_i$ 加入到V中。

对所有的输入序列 $(In_i,Out_i)$ 都进行上面的操作,最后构造成一个有向无环图 G。图 G 可能存

在多个连通分支。

## 步骤二:

对图 G 的每一个连通分支进行深度优先遍历,最长的路径的顶点就是所求的单词个数。