Куприянов Артем.

Идеальное паросочетание

Тип задачи: теоретическая. Баллы: 2.

Пусть дано: G = (V, E) – двудольный граф с долями L и R. Определим для любого X, подмножества V, множество N(X) соседей, т.е. вершин, соединенных с X ребром. Докажите лемму Холла.

Лемма Холла: Паросочетание размера |L| существует тогда и только тогда, когда для любого A, подмножества L, верно $|A| \leq |N(A)|$.

Доказательство леммы Холла:

Пусть существует паросочетание размера |L|. Тогда очевидно, что для любого $A \subset L$ выполнено $|A| \leq |N(A)|$. Ведь, у любого подмножества вершин есть по крайней мере столько же соседей по паросочетанию.

\Leftarrow (По индукции)

Есть изначально пустое паросочетание P. Будем добавлять на каждом шаге одно ребро и доказывать, что мы можем это сделать, если $|\{x \mid x \in X\}|$ $P \wedge x \in L \} |< |L|.$

База:

Возьмем любую вершину из L. Она соединена хотя бы с одной вершиной из R (из условия, что для любого $A \subset L$ выполнено $|A| \leq |N(A)|$).

Шаг:

Пусть после k < |L| шагов построено какое-то паросочетание P. Докажем, что в это паросочетание можно добавить вершину $v \in L$, еще не насыщенную этим паросочетанием.

Рассмотрим множество вершин H_v – множество вершин, достижимых из v, если из L в R можно ходить по любым ребрам нашего двудольного графа, а из R в L только по ребрам, принадлежащим нашему паросочетанию P.

Покажем, что в H_v есть вершина $u \in R$, не насыщенная текущим паросочетанием P.

От противного: пусть, нет такой вершины. Тогда рассмотрим вершины $H_L \subset H_v$, лежащие в L. Для них будет выполнено условие $|H_L| >$ $|N(H_L)|$ (следует из построения H – из L в R можно ходить по любым ребрам нашего двудольного графа и понятия соседей вершины. ⇒ пришли к против противоречию ⇒ такая вершина существует.

Тогда существует путь из v в u, который будет удлиняющим для текущего паросочетания Р. Значит, мы нашли увеличивающуюся цепь $v\mapsto\cdots\mapsto u\Rightarrow (\Pi o \text{ теореме o максимальном паросочетании и дополня-}$ ющих цепях), паросочетание P не будет являться максимальным и мы можем увеличить текущее паросочетание вдоль найденной цепи. Получим бОльшее паросочетание. Шаг индукции доказан.

 \Rightarrow Доказав такую индукцию, получаем в конце процесса искомое паросочетание размера |L|.

