

Тема: Построение наибольшего паросочетания

Сергей Витальевич Рыбин
svrybin@etu.ru

СПбГЭТУ «ЛЭТИ», кафедра «Алгоритмической математики»

22 июня 2023 г.



СПбГЭТУ «ЛЭТИ»
ПЕРВЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ

- 1 **Двудольным графом (биграфом, четным графом)** называют граф $G(V, E)$, такой, что множество его вершин V есть объединение двух непересекающихся, непустых множеств V_1 и V_2 . При этом каждое ребро графа соединяет вершину из множества V_1 с вершиной из множества V_2 .

- 1 **Двудольным графом (биграфом, четным графом)** называют граф $G(V, E)$, такой, что множество его вершин V есть объединение двух непересекающихся, непустых множеств V_1 и V_2 . При этом каждое ребро графа соединяет вершину из множества V_1 с вершиной из множества V_2 .
- 2 Множества V_1 и V_2 называют долями двудольного графа. Если двудольный граф содержит все ребра, соединяющие множества V_1 и V_2 , то это полный двудольный граф. При этом, если $|V_1| = n$, а $|V_2| = m$, то такой граф обозначают как $K_{n,m}$.

- 1 **Двудольным графом (биграфом, четным графом)** называют граф $G(V, E)$, такой, что множество его вершин V есть объединение двух непересекающихся, непустых множеств V_1 и V_2 . При этом каждое ребро графа соединяет вершину из множества V_1 с вершиной из множества V_2 .
- 2 Множества V_1 и V_2 называют долями двудольного графа. Если двудольный граф содержит все ребра, соединяющие множества V_1 и V_2 , то это полный двудольный граф. При этом, если $|V_1| = n$, а $|V_2| = m$, то такой граф обозначают как $K_{n,m}$.
- 3 Пусть $G(V, E)$ — двудольный граф. Его всегда можно изобразить так, чтобы вершины доли V_1 лежали слева, а доли V_2 — справа. Иногда вершины доли V_1 будем обозначать литерой L , а доли V_2 — литерой R .

- 1 **Двудольным графом (биграфом, четным графом)** называют граф $G(V, E)$, такой, что множество его вершин V есть объединение двух непересекающихся, непустых множеств V_1 и V_2 . При этом каждое ребро графа соединяет вершину из множества V_1 с вершиной из множества V_2 .
- 2 Множества V_1 и V_2 называют долями двудольного графа. Если двудольный граф содержит все ребра, соединяющие множества V_1 и V_2 , то это полный двудольный граф. При этом, если $|V_1| = n$, а $|V_2| = m$, то такой граф обозначают как $K_{n,m}$.
- 3 Пусть $G(V, E)$ — двудольный граф. Его всегда можно изобразить так, чтобы вершины доли V_1 лежали слева, а доли V_2 — справа. Иногда вершины доли V_1 будем обозначать литерой L , а доли V_2 — литерой R .
- 4 **Паросочетанием** двудольного графа называют подмножество его ребер, никакие два из которых не являются смежными (не инциденты одной вершине).

- 1 **Двудольным графом (биграфом, четным графом)** называют граф $G(V, E)$, такой, что множество его вершин V есть объединение двух непересекающихся, непустых множеств V_1 и V_2 . При этом каждое ребро графа соединяет вершину из множества V_1 с вершиной из множества V_2 .
- 2 Множества V_1 и V_2 называют долями двудольного графа. Если двудольный граф содержит все ребра, соединяющие множества V_1 и V_2 , то это полный двудольный граф. При этом, если $|V_1| = n$, а $|V_2| = m$, то такой граф обозначают как $K_{n,m}$.
- 3 Пусть $G(V, E)$ — двудольный граф. Его всегда можно изобразить так, чтобы вершины доли V_1 лежали слева, а доли V_2 — справа. Иногда вершины доли V_1 будем обозначать литерой L , а доли V_2 — литерой R .
- 4 **Паросочетанием** двудольного графа называют подмножество его ребер, никакие два из которых не являются смежными (не инциденты одной вершине).
- 5 Будем считать, что множество из одного ребра является паросочетанием.

- 1 **Двудольным графом (биграфом, четным графом)** называют граф $G(V, E)$, такой, что множество его вершин V есть объединение двух непересекающихся, непустых множеств V_1 и V_2 . При этом каждое ребро графа соединяет вершину из множества V_1 с вершиной из множества V_2 .
- 2 Множества V_1 и V_2 называют долями двудольного графа. Если двудольный граф содержит все ребра, соединяющие множества V_1 и V_2 , то это полный двудольный граф. При этом, если $|V_1| = n$, а $|V_2| = m$, то такой граф обозначают как $K_{n,m}$.
- 3 Пусть $G(V, E)$ — двудольный граф. Его всегда можно изобразить так, чтобы вершины доли V_1 лежали слева, а доли V_2 — справа. Иногда вершины доли V_1 будем обозначать литерой L , а доли V_2 — литерой R .
- 4 **Паросочетанием** двудольного графа называют подмножество его ребер, никакие два из которых не являются смежными (не инциденты одной вершине).
- 5 Будем считать, что множество из одного ребра является паросочетанием.
- 6 Паросочетание P в графе G называется **наибольшим** или **максимальным по размеру**, если в G нет паросочетаний, число ребер в которых больше, чем в P . Число ребер в наибольшем паросочетании графа G называется его **числом паросочетания**.

- 1 **Двудольным графом (биграфом, четным графом)** называют граф $G(V, E)$, такой, что множество его вершин V есть объединение двух непересекающихся, непустых множеств V_1 и V_2 . При этом каждое ребро графа соединяет вершину из множества V_1 с вершиной из множества V_2 .
- 2 Множества V_1 и V_2 называют долями двудольного графа. Если двудольный граф содержит все ребра, соединяющие множества V_1 и V_2 , то это полный двудольный граф. При этом, если $|V_1| = n$, а $|V_2| = m$, то такой граф обозначают как $K_{n,m}$.
- 3 Пусть $G(V, E)$ — двудольный граф. Его всегда можно изобразить так, чтобы вершины доли V_1 лежали слева, а доли V_2 — справа. Иногда вершины доли V_1 будем обозначать литерой L , а доли V_2 — литерой R .
- 4 **Паросочетанием** двудольного графа называют подмножество его ребер, никакие два из которых не являются смежными (не инциденты одной вершине).
- 5 Будем считать, что множество из одного ребра является паросочетанием.
- 6 Паросочетание P в графе G называется **наибольшим** или **максимальным по размеру**, если в G нет паросочетаний, число ребер в которых больше, чем в P . Число ребер в наибольшем паросочетании графа G называется его **числом паросочетания**.
- 7 Паросочетание P в графе G называется **максимальным** или **максимальным по включению**, если оно не содержится ни в каком другом паросочетании этого графа, т. е. в него нельзя включить ни одного ребра несмежного ко всем ребрам паросочетания. Очевидно, что наибольшее паросочетание является максимальным по включению. Обратное, не всегда верно.

- 1 **Двудольным графом (биграфом, четным графом)** называют граф $G(V, E)$, такой, что множество его вершин V есть объединение двух непересекающихся, непустых множеств V_1 и V_2 . При этом каждое ребро графа соединяет вершину из множества V_1 с вершиной из множества V_2 .
- 2 Множества V_1 и V_2 называют долями двудольного графа. Если двудольный граф содержит все ребра, соединяющие множества V_1 и V_2 , то это полный двудольный граф. При этом, если $|V_1| = n$, а $|V_2| = m$, то такой граф обозначают как $K_{n,m}$.
- 3 Пусть $G(V, E)$ — двудольный граф. Его всегда можно изобразить так, чтобы вершины доли V_1 лежали слева, а доли V_2 — справа. Иногда вершины доли V_1 будем обозначать литерой L , а доли V_2 — литерой R .
- 4 **Паросочетанием** двудольного графа называют подмножество его ребер, никакие два из которых не являются смежными (не инциденты одной вершине).
- 5 Будем считать, что множество из одного ребра является паросочетанием.
- 6 Паросочетание P в графе G называется **наибольшим** или **максимальным по размеру**, если в G нет паросочетаний, число ребер в которых больше, чем в P . Число ребер в наибольшем паросочетании графа G называется его **числом паросочетания**.
- 7 Паросочетание P в графе G называется **максимальным** или **максимальным по включению**, если оно не содержится ни в каком другом паросочетании этого графа, т. е. в него нельзя включить ни одного ребра несмежного ко всем ребрам паросочетания. Очевидно, что наибольшее паросочетание является максимальным по включению. Обратное, не всегда верно.
- 8 Вершина v графа G называется **насыщенной** или **покрытой** в паросочетании P , если в P существует ребро, инцидентное v , в противном случае вершина называется **свободной**.

- 1 **Двудольным графом (биграфом, четным графом)** называют граф $G(V, E)$, такой, что множество его вершин V есть объединение двух непересекающихся, непустых множеств V_1 и V_2 . При этом каждое ребро графа соединяет вершину из множества V_1 с вершиной из множества V_2 .
- 2 Множества V_1 и V_2 называют долями двудольного графа. Если двудольный граф содержит все ребра, соединяющие множества V_1 и V_2 , то это полный двудольный граф. При этом, если $|V_1| = n$, а $|V_2| = m$, то такой граф обозначают как $K_{n,m}$.
- 3 Пусть $G(V, E)$ — двудольный граф. Его всегда можно изобразить так, чтобы вершины доли V_1 лежали слева, а доли V_2 — справа. Иногда вершины доли V_1 будем обозначать литерой L , а доли V_2 — литерой R .
- 4 **Паросочетанием** двудольного графа называют подмножество его ребер, никакие два из которых не являются смежными (не инциденты одной вершине).
- 5 Будем считать, что множество из одного ребра является паросочетанием.
- 6 Паросочетание P в графе G называется **наибольшим** или **максимальным по размеру**, если в G нет паросочетаний, число ребер в которых больше, чем в P . Число ребер в наибольшем паросочетании графа G называется его **числом паросочетания**.
- 7 Паросочетание P в графе G называется **максимальным** или **максимальным по включению**, если оно не содержится ни в каком другом паросочетании этого графа, т. е. в него нельзя включить ни одного ребра несмежного ко всем ребрам паросочетания. Очевидно, что наибольшее паросочетание является максимальным по включению. Обратное, не всегда верно.
- 8 Вершина v графа G называется **насыщенной** или **покрытой** в паросочетании P , если в P существует ребро, инцидентное v , в противном случае вершина называется **свободной**.
- 9 Паросочетание P называется **совершенным**, если все вершины графа G насыщены в P . Очевидно, что каждое совершенное паросочетание является наибольшим, но обратное не всегда верно.

- 1 **Двудольным графом (биграфом, четным графом)** называют граф $G(V, E)$, такой, что множество его вершин V есть объединение двух непересекающихся, непустых множеств V_1 и V_2 . При этом каждое ребро графа соединяет вершину из множества V_1 с вершиной из множества V_2 .
- 2 Множества V_1 и V_2 называют долями двудольного графа. Если двудольный граф содержит все ребра, соединяющие множества V_1 и V_2 , то это полный двудольный граф. При этом, если $|V_1| = n$, а $|V_2| = m$, то такой граф обозначают как $K_{n,m}$.
- 3 Пусть $G(V, E)$ — двудольный граф. Его всегда можно изобразить так, чтобы вершины доли V_1 лежали слева, а доли V_2 — справа. Иногда вершины доли V_1 будем обозначать литерой L , а доли V_2 — литерой R .
- 4 **Паросочетанием** двудольного графа называют подмножество его ребер, никакие два из которых не являются смежными (не инциденты одной вершине).
- 5 Будем считать, что множество из одного ребра является паросочетанием.
- 6 Паросочетание P в графе G называется **наибольшим** или **максимальным по размеру**, если в G нет паросочетаний, число ребер в которых больше, чем в P . Число ребер в наибольшем паросочетании графа G называется его **числом паросочетания**.
- 7 Паросочетание P в графе G называется **максимальным** или **максимальным по включению**, если оно не содержится ни в каком другом паросочетании этого графа, т. е. в него нельзя включить ни одного ребра несмежного ко всем ребрам паросочетания. Очевидно, что наибольшее паросочетание является максимальным по включению. Обратное, не всегда верно.
- 8 Вершина v графа G называется **насыщенной** или **покрытой** в паросочетании P , если в P существует ребро, инцидентное v , в противном случае вершина называется **свободной**.
- 9 Паросочетание P называется **совершенным**, если все вершины графа G насыщены в P . Очевидно, что каждое совершенное паросочетание является наибольшим, но обратное не всегда верно.
- i Понятие паросочетания справедливо для любого графа (не обязательно двудольного). Мы будем рассматривать это понятие применительно к двудольным графам.

Примеры паросочетаний

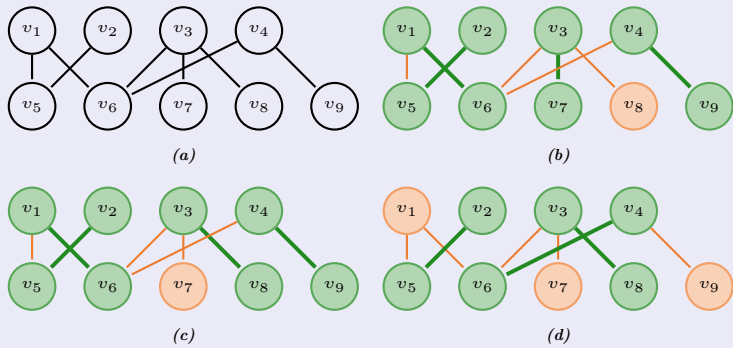


Рис. 1

Примеры паросочетаний

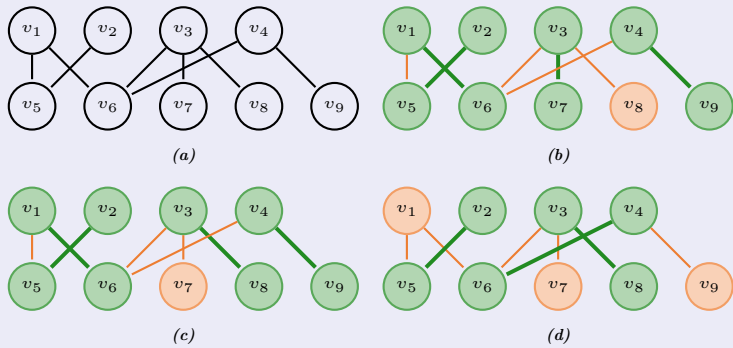


Рис. 1

1 Множество ребер $\{(v_1, v_6), (v_2, v_5)\}$ является паросочетанием, но не максимальным по включению. Оно, например, включается в паросочетание $\{(v_1, v_6), (v_2, v_5), (v_3, v_7), (v_4, v_9)\}$. Последнее очевидно, является наибольшим (ребра и насыщенные вершины отмечены зеленым цветом, оставшиеся ребра и свободная вершина v_8 — желтым), рисунок 1:b.

Примеры паросочетаний

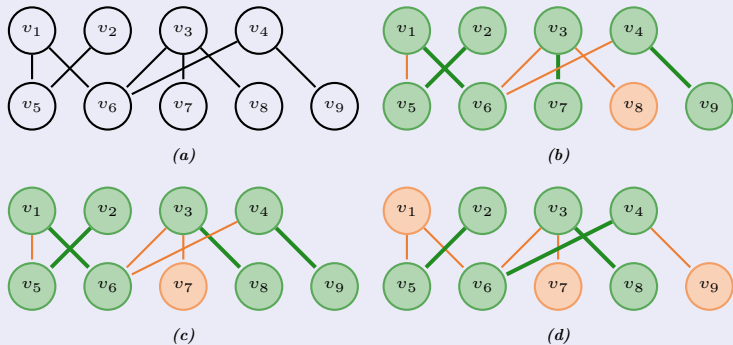


Рис. 1

1 Множество ребер $\{(v_1, v_6), (v_2, v_5)\}$ является паросочетанием, но не максимальным по включению. Оно, например, включается в паросочетание $\{(v_1, v_6), (v_2, v_5), (v_3, v_7), (v_4, v_9)\}$. Последнее очевидно, является наибольшим (ребра и насыщенные вершины отмечены зеленым цветом, оставшиеся ребра и свободная вершина v_8 — желтым), рисунок 1:b.

2 В данном графе существует еще наибольшее паросочетание, например, $\{(v_1, v_6), (v_2, v_5), (v_3, v_8), (v_4, v_9)\}$, рисунок 1:c.

Примеры паросочетаний

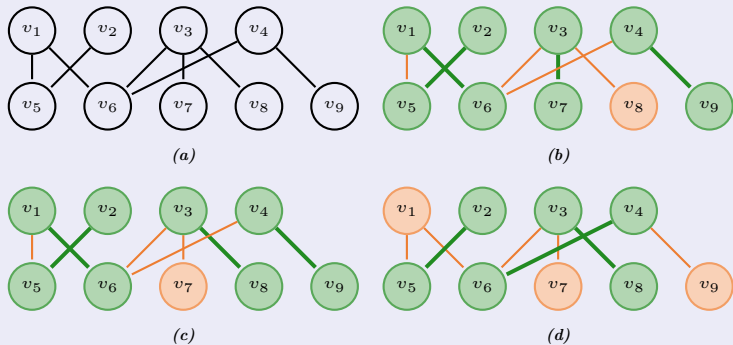


Рис. 1

1 Множество ребер $\{(v_1, v_6), (v_2, v_5)\}$ является паросочетанием, но не максимальным по включению. Оно, например, включается в паросочетание $\{(v_1, v_6), (v_2, v_5), (v_3, v_7), (v_4, v_9)\}$. Последнее очевидно, является наибольшим (ребра и насыщенные вершины отмечены зеленым цветом, оставшиеся ребра и свободная вершина v_8 — желтым), рисунок 1:b.

2 В данной графе существует еще наибольшее паросочетание, например, $\{(v_1, v_6), (v_2, v_5), (v_3, v_8), (v_4, v_9)\}$, рисунок 1:c.

3 Паросочетание $\{(v_2, v_5), (v_3, v_8), (v_4, v_6)\}$, рисунок 1:d является максимальным по включению, но не наибольшим.

Примеры паросочетаний

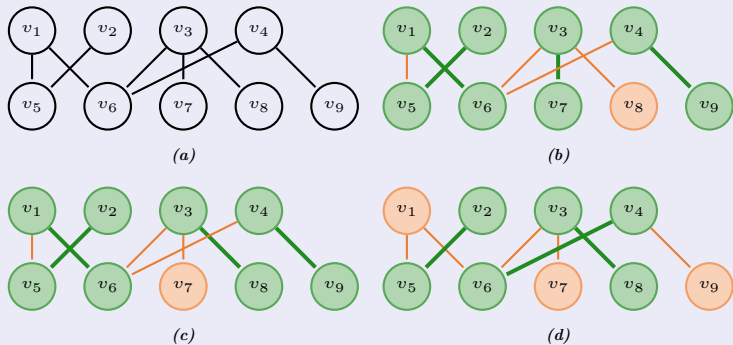


Рис. 1

1 Множество ребер $\{(v_1, v_6), (v_2, v_5)\}$ является паросочетанием, но не максимальным по включению. Оно, например, включается в паросочетание $\{(v_1, v_6), (v_2, v_5), (v_3, v_7), (v_4, v_9)\}$. Последнее очевидно, является наибольшим (ребра и насыщенные вершины отмечены зеленым цветом, оставшиеся ребра и свободная вершина v_8 — желтым), рисунок 1:b.

2 В данном графе существует еще наибольшее паросочетание, например, $\{(v_1, v_6), (v_2, v_5), (v_3, v_8), (v_4, v_9)\}$, рисунок 1:c.

3 Паросочетание $\{(v_2, v_5), (v_3, v_8), (v_4, v_6)\}$, рисунок 1:d является максимальным по включению, но не наибольшим.

4 Число паросочетания равно 4.

Примеры паросочетаний

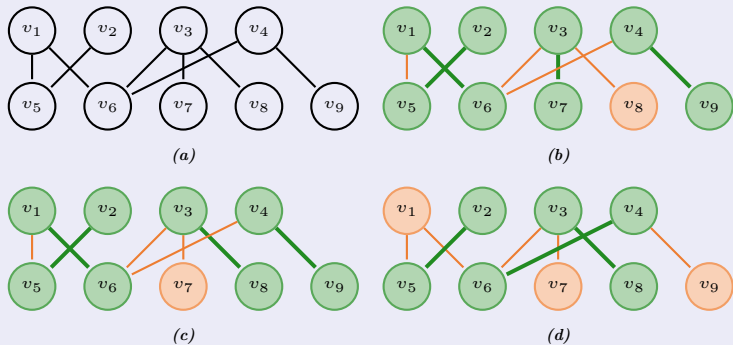


Рис. 1

1 Постановка задачи. В заданном двудольном графе найти наибольшее паросочетание (или все наибольшие паросочетания).

1 Множество ребер $\{(v_1, v_6), (v_2, v_5)\}$ является паросочетанием, но не максимальным по включению. Оно, например, включается в паросочетание $\{(v_1, v_6), (v_2, v_5), (v_3, v_7), (v_4, v_9)\}$. Последнее очевидно, является наибольшим (ребра и насыщенные вершины отмечены зеленым цветом, оставшиеся ребра и свободная вершина v_8 — желтым), рисунок 1:b.

2 В данном графе существует еще наибольшее паросочетание, например, $\{(v_1, v_6), (v_2, v_5), (v_3, v_8), (v_4, v_9)\}$, рисунок 1:c.

3 Паросочетание $\{(v_2, v_5), (v_3, v_8), (v_4, v_6)\}$, рисунок 1:d является максимальным по включению, но не наибольшим.

4 Число паросочетания равно 4.

Алгоритм 3.0. Построение наибольшего паросочетания в двудольном графе

Исходные данные: двудольный граф $G = (V_1 \cup V_2, E)$

Результат: Множество ребер графа G , ориентированных справа налево

// *Инициализация*

Вводим две фиктивные вершины S и T

Соединяем S с вершинами V_1 фиктивными ребрами, ориентированными от вершины S

Соединяем T с вершинами V_2 фиктивными ребрами, ориентированными к вершине T

Ориентируем все ребра двудольного графа слева направо (от V_1 к V_2)

// *Основной алгоритм*

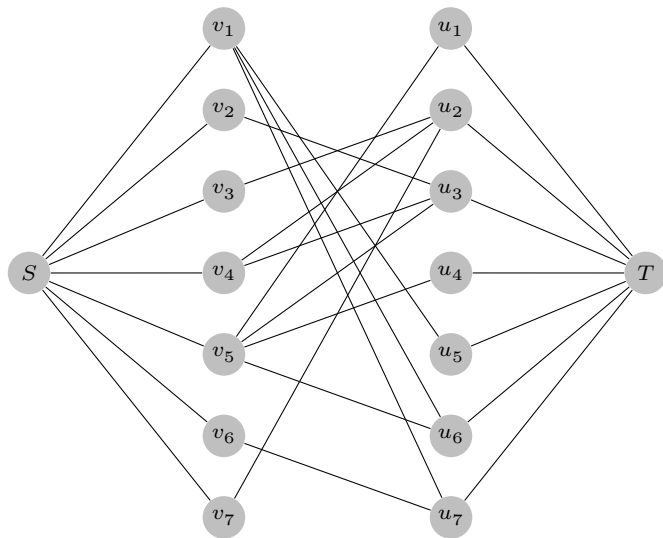
while существует путь $\{e_1, \dots, e_k\} \mid e_i \in E, 2 \leq i \leq k - 1$ от S к T **do**

 Удаляем фиктивные ребра пути: e_1 и e_k

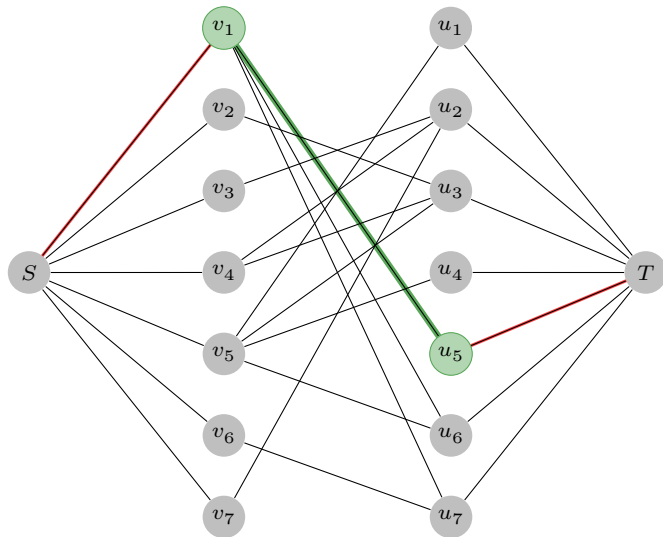
 Изменяем ориентацию ребер графа G вдоль пути: e_2, \dots, e_{k-1}

end while

Пример работы алгоритма

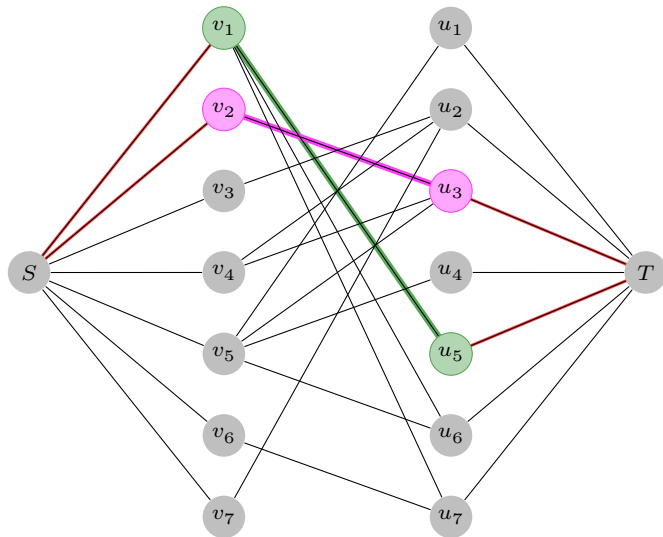


Пример работы алгоритма



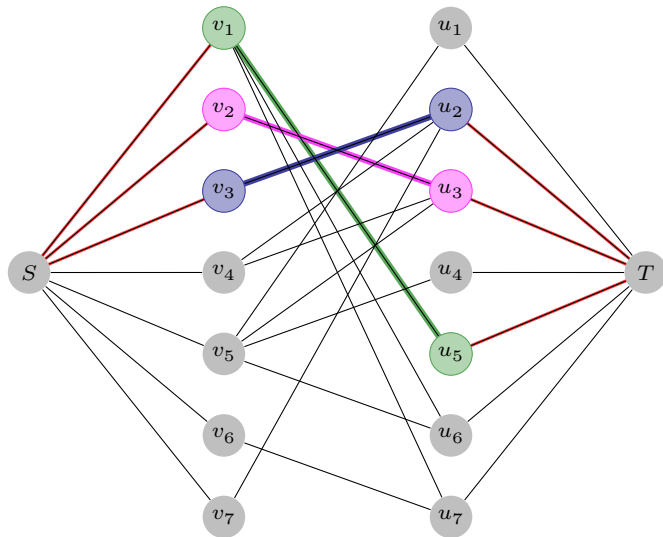
1 $S \rightarrow v_1 \rightarrow u_5 \rightarrow T$

Пример работы алгоритма



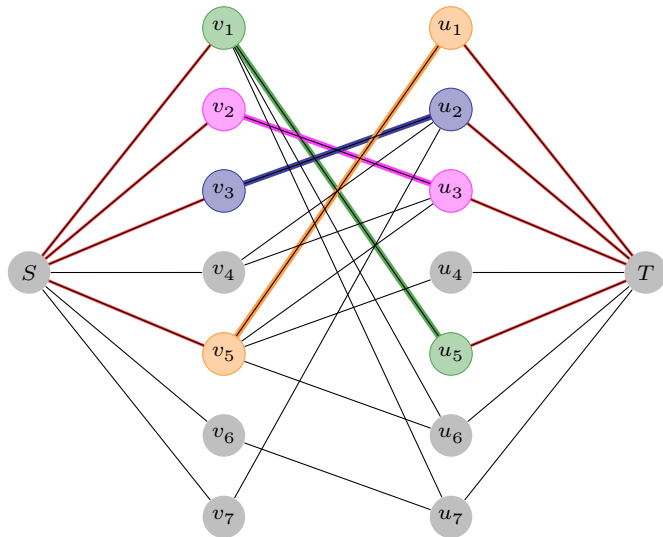
- 1 $S \rightarrow v_1 \rightarrow u_5 \rightarrow T$
- 2 $S \rightarrow v_2 \rightarrow u_3 \rightarrow T$

Пример работы алгоритма



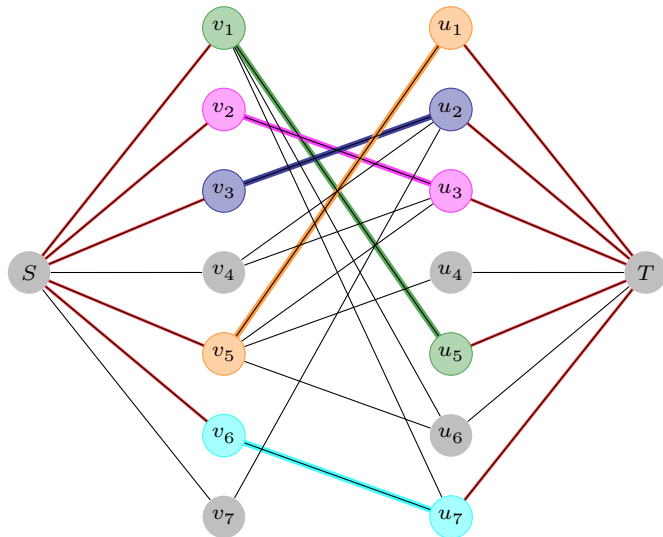
- 1 $S \rightarrow v_1 \rightarrow u_5 \rightarrow T$
- 2 $S \rightarrow v_2 \rightarrow u_3 \rightarrow T$
- 3 $S \rightarrow v_3 \rightarrow u_2 \rightarrow T$

Пример работы алгоритма



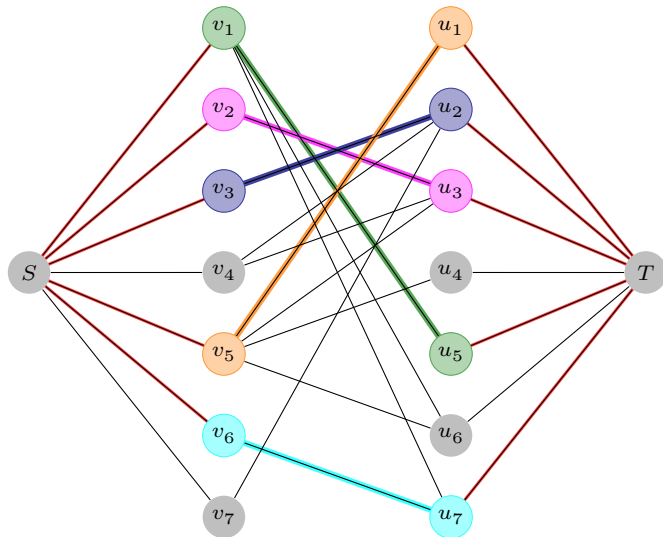
- 1 $S \rightarrow v_1 \rightarrow u_5 \rightarrow T$
- 2 $S \rightarrow v_2 \rightarrow u_3 \rightarrow T$
- 3 $S \rightarrow v_3 \rightarrow u_2 \rightarrow T$
- 4 $S \rightarrow v_5 \rightarrow u_1 \rightarrow T$

Пример работы алгоритма



- 1 $S \rightarrow v_1 \rightarrow u_5 \rightarrow T$
- 2 $S \rightarrow v_2 \rightarrow u_3 \rightarrow T$
- 3 $S \rightarrow v_3 \rightarrow u_2 \rightarrow T$
- 4 $S \rightarrow v_5 \rightarrow u_1 \rightarrow T$
- 5 $S \rightarrow v_6 \rightarrow u_7 \rightarrow T$

Пример работы алгоритма



1 $S \rightarrow v_1 \rightarrow u_5 \rightarrow T$

2 $S \rightarrow v_2 \rightarrow u_3 \rightarrow T$

3 $S \rightarrow v_3 \rightarrow u_2 \rightarrow T$

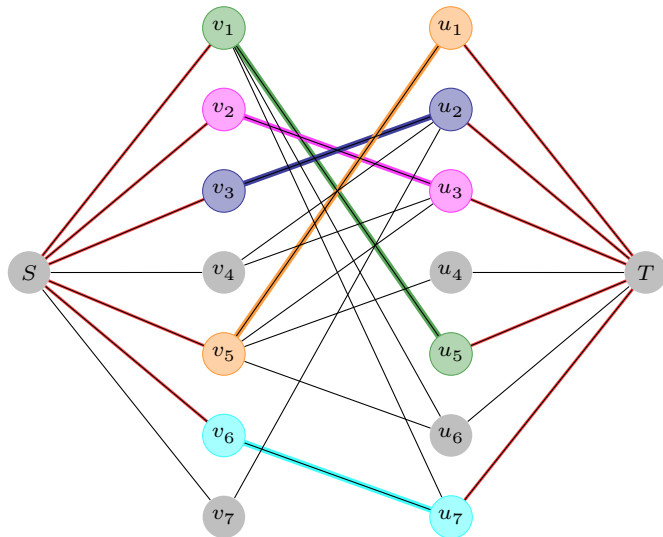
4 $S \rightarrow v_5 \rightarrow u_1 \rightarrow T$

5 $S \rightarrow v_6 \rightarrow u_7 \rightarrow T$

Таким образом, искомое паросочетание:

$$\{(v_1, u_5), (v_2, u_3), (v_3, u_2), (v_5, u_1), (v_6, u_7)\}$$

Пример работы алгоритма



1 $S \rightarrow v_1 \rightarrow u_5 \rightarrow T$

2 $S \rightarrow v_2 \rightarrow u_3 \rightarrow T$

3 $S \rightarrow v_3 \rightarrow u_2 \rightarrow T$

4 $S \rightarrow v_5 \rightarrow u_1 \rightarrow T$

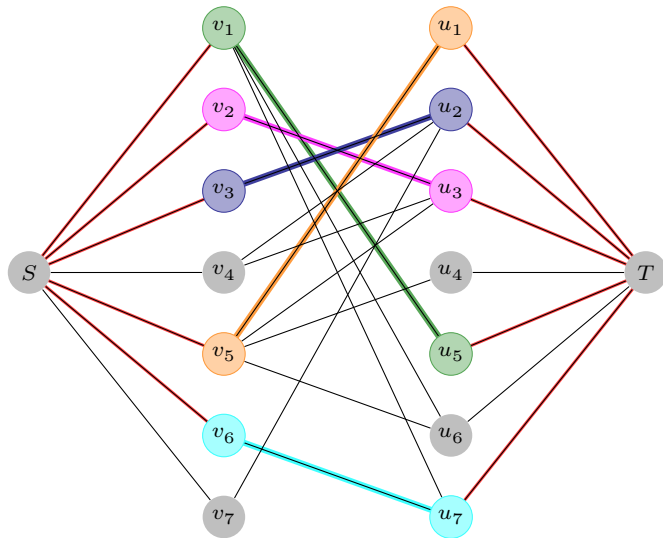
5 $S \rightarrow v_6 \rightarrow u_7 \rightarrow T$

Таким образом, искомое паросочетание:

$\{(v_1, u_5), (v_2, u_3), (v_3, u_2), (v_5, u_1), (v_6, u_7)\}$

6 Число паросочетания равно 5.

Пример работы алгоритма



1 $S \rightarrow v_1 \rightarrow u_5 \rightarrow T$

2 $S \rightarrow v_2 \rightarrow u_3 \rightarrow T$

3 $S \rightarrow v_3 \rightarrow u_2 \rightarrow T$

4 $S \rightarrow v_5 \rightarrow u_1 \rightarrow T$

5 $S \rightarrow v_6 \rightarrow u_7 \rightarrow T$

Таким образом, искомое паросочетание:

$$\{(v_1, u_5), (v_2, u_3), (v_3, u_2), (v_5, u_1), (v_6, u_7)\}$$

6 Число паросочетания равно 5.

i Построенное паросочетание не является единственным для данного графа. Например:

$$\{(v_5, u_6), (v_1, u_5), (v_2, u_3), (v_4, u_2), (v_6, u_7)\}$$