グラフとネットワーク 第 4 回
マッチング：数理

岡本 吉央
okamotoy@uec.ac.jp

電気通信大学

2017 年 5 月 1 日

最終更新：2017 年 4 月 28 日　11:52

スケジュール 前半 (予定)

1. グラフの定義と次数：数理 (4/10)
2. 道と閉路：数理 (4/17)
3. 木：数理 (4/24)
4. マッチング：数理 (5/1)
5. マッチング：モデル化 (5/8)
6. 最大流：数理 (5/15)
7. 最大流：モデル化 (1) (5/22)
8. 最大流：モデル化 (2) (5/29)
9. 連結性：数理とモデル化 (6/5)

- 中間試験 (6/12)

注意：予定の変更もありうる

スケジュール 後半 (予定)

8. 彩色：数理 (6/19)
9. 彩色：モデル化 (6/26)
- ∗ 休講 (出張) (7/3)
10. 平面グラフ：数理 (7/10)
- ∗ 休講 (海の日) (7/17)
11. 平面グラフ：モデル化 (7/24)
12. 予備日 (たぶんやらない) (7/31)
- 期末試験 (8/7)

注意：予定の変更もありうる

この講義の概要 (シラバス掲載内容)

主題

離散最適化の入門として，次を概説する

- グラフとネットワークを用いた数理モデル化
- アルゴリズム的解法の背後にある数理

キャッチフレーズ：「本当の離散数学がここから始まる」

達成目標

以下の 4 項目をすべて達成すること

1. グラフやネットワークに関する用語を正しく使うことができる
2. 現実世界の諸問題をグラフやネットワークで表現し，数理モデルを構築できる
3. アルゴリズム的解法の背後にある数理，特に，最小最大定理の重要性を説明でき，それを用いて最適性の証明ができる
4. グラフとネットワークに関する簡単な数学的事実を証明できる

目次

概要

今日の目標

「マッチング」を理解する

- マッチングの定義を理解する
- 最大マッチングと極大マッチングの違いを理解する
- 最大マッチングと増加道の関係を理解する
- 最大マッチングと最小頂点被覆の関係を理解する

重要な概念

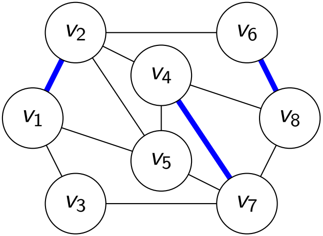
- 最適性の保証 (弱双対性) $\rightsquigarrow$ 最適化の基礎

グラフにおけるマッチング

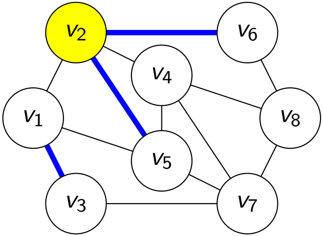
無向グラフ $G = (V, E)$

マッチングとは？

G の**マッチング**とは辺部分集合 $M \subseteq E$ で，
M のどの 2 辺も同じ頂点に接続しないもの



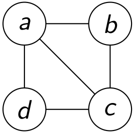
$\{\{v_1, v_2\}, \{v_4, v_7\}, \{v_6, v_8\}\}$ は
マッチングである



$\{\{v_1, v_3\}, \{v_2, v_5\}, \{v_2, v_6\}\}$ は
マッチングではない

マッチングの辺 $e \in M$ は e の端点を**飽和**する

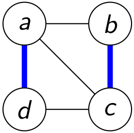
グラフにおけるすべてのマッチング



このグラフのマッチングは以下のもの

- $\emptyset$
- $\{\{a,b\}\}$
- $\{\{a,c\}\}$
- $\{\{a,d\}\}$
- $\{\{b,c\}\}$
- $\{\{c,d\}\}$
- $\{\{a,b\},\{c,d\}\}$
- $\{\{a,d\},\{b,c\}\}$

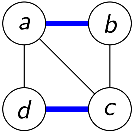
グラフにおけるすべてのマッチング



このグラフのマッチングは以下のもの

- $\emptyset$
- $\{\{a,b\}\}$
- $\{\{a,c\}\}$
- $\{\{a,d\}\}$
- $\{\{b,c\}\}$
- $\{\{c,d\}\}$
- $\{\{a,b\},\{c,d\}\}$
- $\{\{a,d\},\{b,c\}\}$

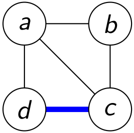
グラフにおけるすべてのマッチング



このグラフのマッチングは以下のもの

- $\emptyset$
- $\{\{a, b\}\}$
- $\{\{a, c\}\}$
- $\{\{a, d\}\}$
- $\{\{b, c\}\}$
- $\{\{c, d\}\}$
- $\{\{a, b\}, \{c, d\}\}$
- $\{\{a, d\}, \{b, c\}\}$

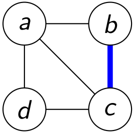
グラフにおけるすべてのマッチング



このグラフのマッチングは以下のもの

- $\emptyset$
- $\{\{a, b\}\}$
- $\{\{a, c\}\}$
- $\{\{a, d\}\}$
- $\{\{b, c\}\}$
- $\{\{c, d\}\}$
- $\{\{a, b\}, \{c, d\}\}$
- $\{\{a, d\}, \{b, c\}\}$

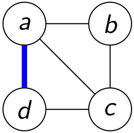
グラフにおけるすべてのマッチング



このグラフのマッチングは以下のもの

- $\emptyset$
- $\{\{a, b\}\}$
- $\{\{a, c\}\}$
- $\{\{a, d\}\}$
- $\{\{b, c\}\}$
- $\{\{c, d\}\}$
- $\{\{a, b\}, \{c, d\}\}$
- $\{\{a, d\}, \{b, c\}\}$

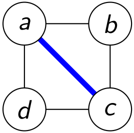
グラフにおけるすべてのマッチング



このグラフのマッチングは以下のもの

- $\emptyset$
- $\{\{a,b\}\}$
- $\{\{a,c\}\}$
- $\{\{a,d\}\}$
- $\{\{b,c\}\}$
- $\{\{c,d\}\}$
- $\{\{a,b\},\{c,d\}\}$
- $\{\{a,d\},\{b,c\}\}$

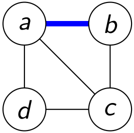
グラフにおけるすべてのマッチング



このグラフのマッチングは以下のもの

- $\emptyset$
- $\{\{a, b\}\}$
- $\{\{a, c\}\}$
- $\{\{a, d\}\}$
- $\{\{b, c\}\}$
- $\{\{c, d\}\}$
- $\{\{a, b\}, \{c, d\}\}$
- $\{\{a, d\}, \{b, c\}\}$

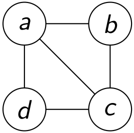
グラフにおけるすべてのマッチング



このグラフのマッチングは以下のもの

- $\emptyset$
- $\{\{a,b\}\}$
- $\{\{a,c\}\}$
- $\{\{a,d\}\}$
- $\{\{b,c\}\}$
- $\{\{c,d\}\}$
- $\{\{a,b\},\{c,d\}\}$
- $\{\{a,d\},\{b,c\}\}$

グラフにおけるすべてのマッチング



このグラフのマッチングは以下のもの

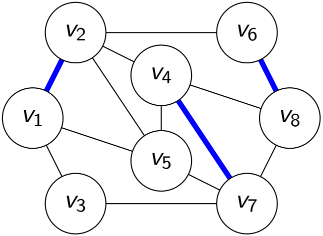
- $\emptyset$
- $\{\{a, b\}\}$
- $\{\{a, c\}\}$
- $\{\{a, d\}\}$
- $\{\{b, c\}\}$
- $\{\{c, d\}\}$
- $\{\{a, b\}, \{c, d\}\}$
- $\{\{a, d\}, \{b, c\}\}$

最大マッチング

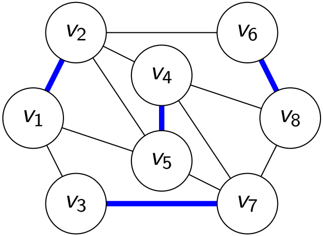
無向グラフ $G = (V, E)$

最大マッチングとは？

G の最大マッチングとは G のマッチング $M \subseteq E$ で，
G の任意のマッチング M' に対して $|M| \geq |M'|$ を満たすもの



最大マッチングではない



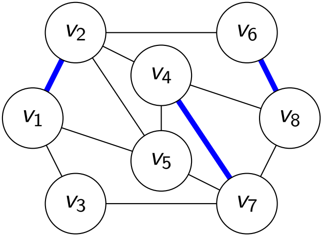
最大マッチングである

極大マッチング

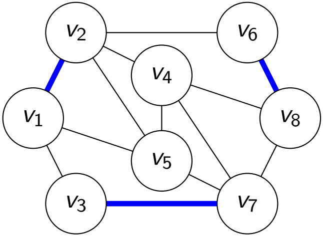
無向グラフ $G = (V, E)$

極大マッチングとは？

G の極大マッチングとは G のマッチング $M \subseteq E$ で，
任意の辺 $e \in E - M$ に対して $M \cup \{e\}$ が G のマッチングではないもの



極大マッチングである



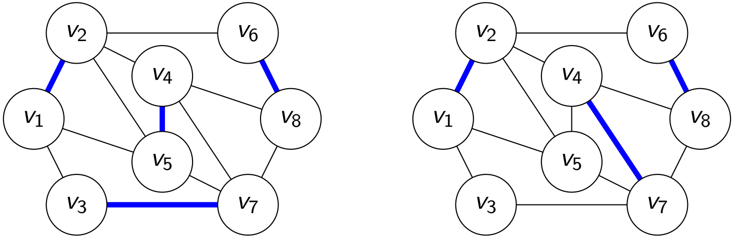
極大マッチングではない

完全マッチング

無向グラフ $G = (V, E)$

完全マッチングとは？

G の完全マッチングとは G のマッチング $M \subseteq E$ で，
G の任意の頂点に M のある辺が接続しているもの



完全マッチングである　　完全マッチングではない

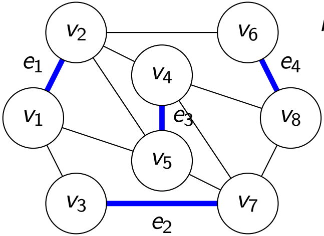
完全マッチングの辺数

無向グラフ $G = (V, E)$

完全マッチングの辺数は？

$M \subseteq E$ が G の完全マッチング $\Rightarrow |V| = 2|M|$

証明の着想：数え上げ論法



$M \backslash V$	v_1	v_2	v_3	v_4	v_5	v_6	v_7	v_8
e_1	1	1						
e_2			1				1	
e_3				1	1			
e_4						1		1

この行列における成分の総和を 2 通りの計算で考えてみる

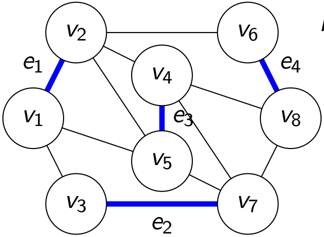
完全マッチングの辺数

無向グラフ $G = (V, E)$

完全マッチングの辺数は？

$M \subseteq E$ が G の完全マッチング $\Rightarrow |V| = 2|M|$

証明の着想：数え上げ論法



$$
\begin{array}{c|cccccccc|l}
M \backslash V & v_1 & v_2 & v_3 & v_4 & v_5 & v_6 & v_7 & v_8 & \\
\hline
e_1 & 1 & 1 & & & & & & & = 2 \\
e_2 & & & 1 & & & & 1 & & = 2 \\
e_3 & & & & 1 & 1 & & & & = 2 \\
e_4 & & & & & & 1 & & 1 & = 2 \\
\hline
\end{array}
$$

この行列における成分の総和を 2 通りの計算で考えてみる

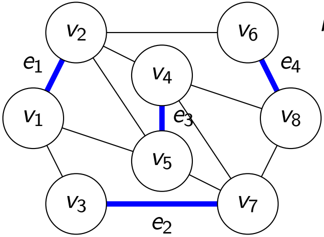
完全マッチングの辺数

無向グラフ $G = (V, E)$

完全マッチングの辺数は？

$M \subseteq E$ が G の完全マッチング $\Rightarrow |V| = 2|M|$

<u>証明の着想</u>：数え上げ論法



$$
\begin{array}{c|cccccccc|c}
M \backslash V & v_1 & v_2 & v_3 & v_4 & v_5 & v_6 & v_7 & v_8 & \\
\hline
e_1 & 1 & 1 & & & & & & & = 2 \\
e_2 & & & 1 & & & & 1 & & = 2 \\
e_3 & & & & 1 & 1 & & & & = 2 \\
e_4 & & & & & & 1 & & 1 & = 2 \\
\hline
 & \| & \| & \| & \| & \| & \| & \| & \| & \\
 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 &
\end{array}
$$

この行列における成分の総和を 2 通りの計算で考えてみる

完全マッチングの辺数：証明

証明：行列 $X \in \mathbb{R}^{V \times M}$ を次のように定義する

$$v \in V, e \in M \text{ に対して，} \quad X_{v,e} = \begin{cases} 1 & (v \text{ が } e \text{ の端点であるとき}) \\ 0 & (v \text{ が } e \text{ の端点ではないとき}) \end{cases}$$

完全マッチングの辺数：証明

証明：行列 $X \in \mathbb{R}^{V \times M}$ を次のように定義する

$$v \in V, e \in M \text{ に対して，} \quad X_{v,e} = \begin{cases} 1 & (v \text{ が } e \text{ の端点であるとき}) \\ 0 & (v \text{ が } e \text{ の端点ではないとき}) \end{cases}$$

- M は完全マッチングなので，各 $v \in V$ に接続する M の辺の数は 1

$$\therefore \quad \sum_{v \in V} \sum_{e \in M} X_{v,e} = \sum_{v \in V} \left(\sum_{e \in M} X_{v,e} \right) = \sum_{v \in V} 1 = |V|$$

完全マッチングの辺数：証明

証明：行列 $X \in \mathbb{R}^{V \times M}$ を次のように定義する

$$v \in V, e \in M \text{ に対して，} \quad X_{v,e} = \begin{cases} 1 & (v \text{ が } e \text{ の端点であるとき}) \\ 0 & (v \text{ が } e \text{ の端点ではないとき}) \end{cases}$$

- M は完全マッチングなので，各 $v \in V$ に接続する M の辺の数は 1

$$\therefore \quad \sum_{v \in V} \sum_{e \in M} X_{v,e} = \sum_{v \in V} \left(\sum_{e \in M} X_{v,e} \right) = \sum_{v \in V} 1 = |V|$$

- 各 $e \in M$ に接続する V の頂点数は 2

$$\therefore \quad \sum_{v \in V} \sum_{e \in M} X_{v,e} = \sum_{e \in M} \left(\sum_{v \in V} X_{v,e} \right) = \sum_{e \in M} 2 = 2|M|$$

完全マッチングの辺数：証明

証明：行列 $X \in \mathbb{R}^{V \times M}$ を次のように定義する

$$v \in V, e \in M \text{ に対して，} \quad X_{v,e} = \begin{cases} 1 & (v \text{ が } e \text{ の端点であるとき}) \\ 0 & (v \text{ が } e \text{ の端点ではないとき}) \end{cases}$$

- M は完全マッチングなので，各 $v \in V$ に接続する M の辺の数は 1

$$\therefore \quad \sum_{v \in V} \sum_{e \in M} X_{v,e} = \sum_{v \in V} \left(\sum_{e \in M} X_{v,e} \right) = \sum_{v \in V} 1 = |V|$$

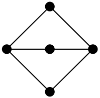
- 各 $e \in M$ に接続する V の頂点数は 2

$$\therefore \quad \sum_{v \in V} \sum_{e \in M} X_{v,e} = \sum_{e \in M} \left(\sum_{v \in V} X_{v,e} \right) = \sum_{e \in M} 2 = 2|M|$$

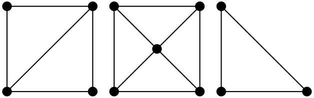
- ゆえに，$|V| = \sum_{v \in V} \sum_{e \in M} X_{v,e} = 2|M|$ □

完全マッチングと最大マッチングの関係

- 完全マッチングを持たないグラフもある
  - 例えば，頂点数が奇数のグラフ



  - 例えば，頂点数が奇数の連結成分を持つグラフ



  - 頂点数が偶数である連結グラフでもそのようなものがある (演習問題)
- 完全マッチングを持つグラフにおいて，
  完全マッチングは最大マッチングである (演習問題)

最大マッチングと極大マッチングの関係

無向グラフ $G = (V, E)$

最大マッチングは極大マッチングである

$M \subseteq E$ が G の最大マッチング $\Rightarrow$ M は G の極大マッチング

証明 (背理法による)：M を G の最大マッチングとする

- M が G の極大マッチングではないと仮定する
-
-
- これは　矛盾 □

標語的なまとめ

M が完全マッチング $\Rightarrow$ M が最大マッチング $\Rightarrow$ M が極大マッチング

最大マッチングと極大マッチングの関係

無向グラフ $G = (V, E)$

最大マッチングは極大マッチングである

$M \subseteq E$ が G の最大マッチング $\Rightarrow$ M は G の極大マッチング

証明 (背理法による)：M を G の最大マッチングとする

- M が G の極大マッチングではないと仮定する
- 極大マッチングの定義より，
  ある $e \in E - M$ が存在して，$M \cup \{e\}$ は G のマッチング
-
- これは　　　　　　　　　　　　矛盾 $\square$

標語的なまとめ

M が完全マッチング $\Rightarrow$ M が最大マッチング $\Rightarrow$ M が極大マッチング

最大マッチングと極大マッチングの関係

無向グラフ $G = (V, E)$

最大マッチングは極大マッチングである

$M \subseteq E$ が G の最大マッチング $\Rightarrow$ M は G の極大マッチング

証明 (背理法による)：M を G の最大マッチングとする

- M が G の極大マッチングではないと仮定する
- 極大マッチングの定義より，ある $e \in E - M$ が存在して，$M \cup \{e\}$ は G のマッチング
- $|M \cup \{e\}| = |M| + 1 > |M|$
- これは 矛盾 □

標語的なまとめ

M が完全マッチング $\Rightarrow$ M が最大マッチング $\Rightarrow$ M が極大マッチング

最大マッチングと極大マッチングの関係

無向グラフ $G = (V, E)$

最大マッチングは極大マッチングである

$M \subseteq E$ が G の最大マッチング $\Rightarrow$ M は G の極大マッチング

証明 (背理法による)：M を G の最大マッチングとする

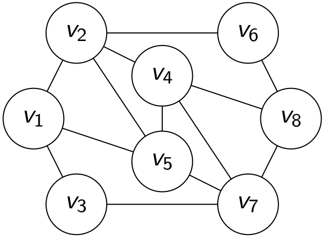
- M が G の極大マッチングではないと仮定する
- 極大マッチングの定義より，
  ある $e \in E - M$ が存在して，$M \cup \{e\}$ は G のマッチング
- $|M \cup \{e\}| = |M| + 1 > |M|$
- これは M が最大マッチングであることに矛盾 □

標語的なまとめ

M が完全マッチング $\Rightarrow$ M が最大マッチング $\Rightarrow$ M が極大マッチング

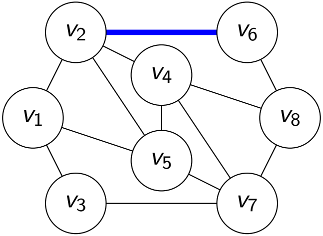
目次

最大マッチングをどのように見つければよい？



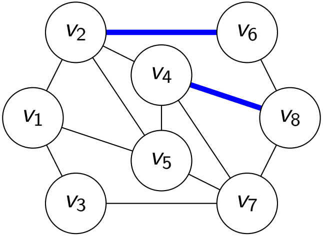
辺を 1 つずつ追加していくような方法では，
極大マッチングを見つけることはできるが，
最大マッチングを見つけられるとは限らない

最大マッチングをどのように見つければよい？



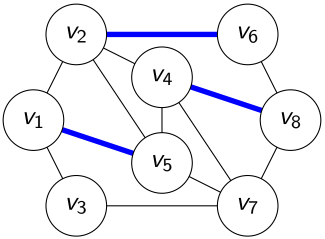
辺を 1 つずつ追加していくような方法では，
極大マッチングを見つけることはできるが，
最大マッチングを見つけられるとは限らない

最大マッチングをどのように見つければよい？



辺を 1 つずつ追加していくような方法では，
極大マッチングを見つけることはできるが，
最大マッチングを見つけられるとは限らない

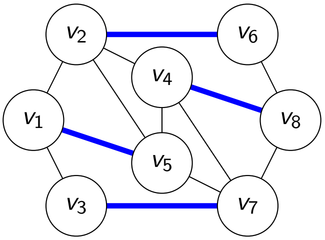
最大マッチングをどのように見つければよい？



辺を 1 つずつ追加していくような方法では，
極大マッチングを見つけることはできるが，
最大マッチングを見つけられるとは限らない

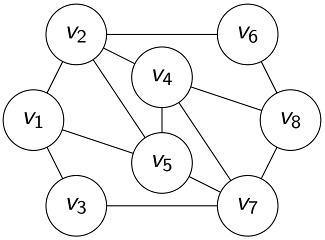
最大マッチングをどのように見つければよい？

最大マッチングが見つかった



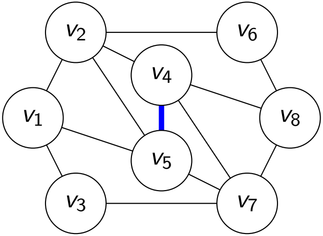
辺を 1 つずつ追加していくような方法では，
極大マッチングを見つけることはできるが，
最大マッチングを見つけられるとは限らない

最大マッチングをどのように見つければよい？



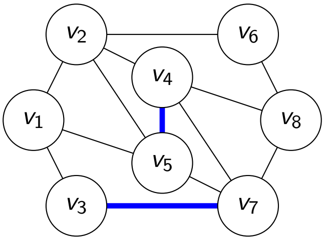
辺を 1 つずつ追加していくような方法では，
極大マッチングを見つけることはできるが，
最大マッチングを見つけられるとは限らない

最大マッチングをどのように見つければよい？



辺を 1 つずつ追加していくような方法では，
極大マッチングを見つけることはできるが，
最大マッチングを見つけられるとは限らない

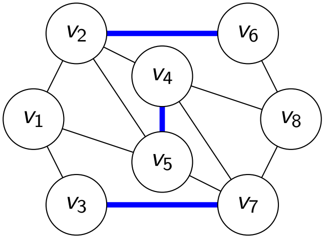
最大マッチングをどのように見つければよい？



辺を 1 つずつ追加していくような方法では，
極大マッチングを見つけることはできるが，
最大マッチングを見つけられるとは限らない

最大マッチングをどのように見つければよい？

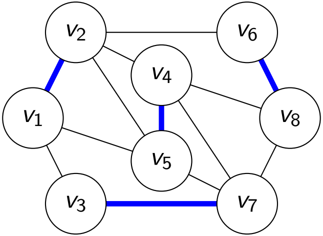
最大マッチングが見つからなかった



辺を 1 つずつ追加していくような方法では,
極大マッチングを見つけることはできるが,
最大マッチングを見つけられるとは限らない

最大性の確認法？

このマッチングが最大マッチングであることを確認するには
どうしたらよいか？



格言

発見法の前に確認法

「P $\neq$ NP 問題」と関係 $\rightsquigarrow$ 『計算理論』

最大性の確認法

格言 (再掲)

発見法の前に確認法

「P $\neq$ NP 問題」と関係 $\rightsquigarrow$ 『計算理論』

なぜ？

- 確認は発見より難しくない
- 確認法から発見法に対する道筋が見えることもある

最大性の確認法

2 つ紹介する

1. 増加道を用いる方法
2. 頂点被覆を用いる方法

2 つとも重要

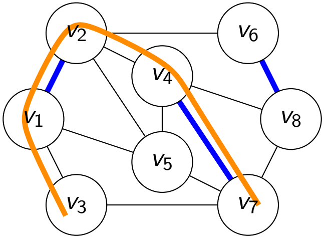
交互道

無向グラフ $G = (V, E)$，マッチング $M \subseteq E$

交互道とは？

M に関する交互道とは，G における道 $v_1, \ldots, v_k$ で $(k \geq 1)$，
M の辺と $E - M$ の辺が交互に現れるもの

交互道を交互路と呼ぶこともある



v_3, v_1, v_2, v_4, v_7 は青のマッチングに関する交互道である

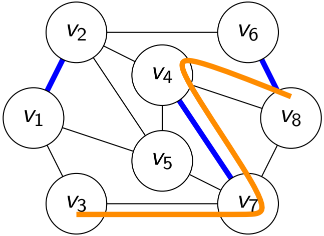
増加道

無向グラフ $G = (V, E)$，マッチング $M \subseteq E$

増加道とは？

M に関する増加道とは，M に関する交互道 $v_1, \ldots, v_k$ で $(k \geq 1)$，v_1 と v_k が M の辺と接続しないもの

増加道を増大道，増加路，増大路と呼ぶこともある



v_3, v_7, v_4, v_8 は青のマッチングに関する増加道

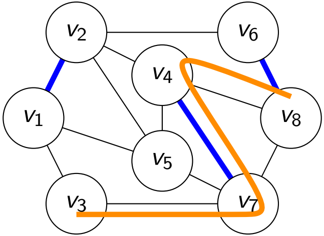
増加道

無向グラフ $G = (V, E)$，マッチング $M \subseteq E$

増加道とは？

M に関する増加道とは，M に関する交互道 $v_1, \ldots, v_k$ で $(k \geq 1)$，v_1 と v_k が M の辺と接続しないもの

増加道を増大道，増加路，増大路と呼ぶこともある



v_3, v_7, v_4, v_8 は青のマッチングに関する増加道ではない

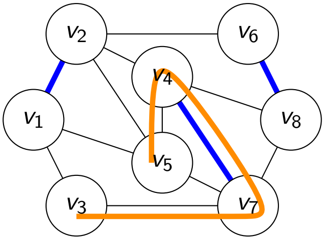
増加道

無向グラフ $G = (V, E)$，マッチング $M \subseteq E$

増加道とは？

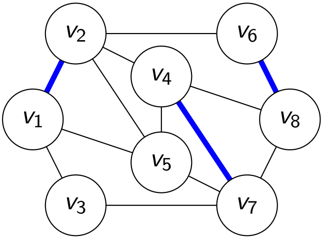
M に関する増加道とは，M に関する交互道 $v_1, \ldots, v_k$ で $(k \geq 1)$，v_1 と v_k が M の辺と接続しないもの

増加道を増大道，増加路，増大路と呼ぶこともある



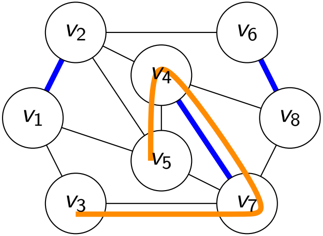
v_3, v_7, v_4, v_5 は青のマッチングに関する増加道である

増加道に沿ってマッチングを大きくする



辺数 3 の
マッチング

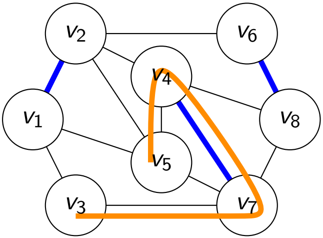
増加道に沿ってマッチングを大きくする

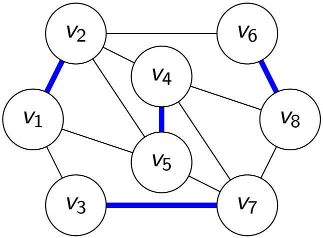


辺数 3 の
マッチング

増加道

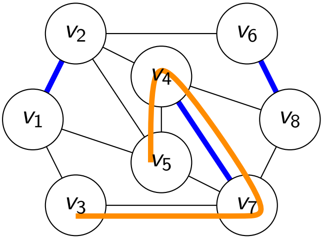
増加道に沿ってマッチングを大きくする

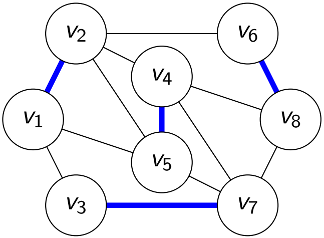




辺数 3 の マッチング $\rightsquigarrow$ 増加道に沿って 大きくする $\rightsquigarrow$ 辺数 4 の マッチング

増加道に沿ってマッチングを大きくする



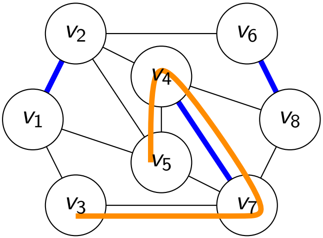


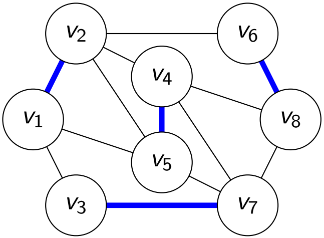
辺数 3 の マッチング $\rightsquigarrow$ 増加道に沿って 大きくする $\rightsquigarrow$ 辺数 4 の マッチング

つまり

M に関する増加道が存在する $\Rightarrow$ M は最大マッチングではない

増加道に沿ってマッチングを大きくする





辺数 3 の マッチング $\rightsquigarrow$ 増加道に沿って 大きくする $\rightsquigarrow$ 辺数 4 の マッチング

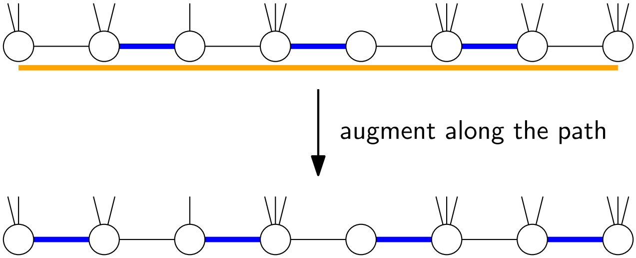
つまり

M に関する増加道が存在する $\Rightarrow$ M は最大マッチングではない

つまり (対偶を考えると)

M は最大マッチングである $\Rightarrow$ M に関する増加道が存在しない

増加道に沿ってマッチングを大きくする：一般的な説明



増加させた後もマッチングになっている

最大マッチングと増加道

無向グラフ $G = (V, E)$，マッチング $M \subseteq E$

最大マッチングと増加道の関係 (Berge '57)

M が G の最大マッチング $\Leftrightarrow$ M に関する増加道が存在しない

「$\Rightarrow$」の証明：演習問題 (前ページのスライドがヒント)

「$\Leftarrow$」の証明：対偶を証明する

- M が G の最大マッチングではないと仮定

- $\therefore$ M に関する増加道が存在する $\square$

最大マッチングと増加道

無向グラフ $G = (V, E)$，マッチング $M \subseteq E$

最大マッチングと増加道の関係 (Berge '57)

M が G の最大マッチング $\Leftrightarrow$ M に関する増加道が存在しない

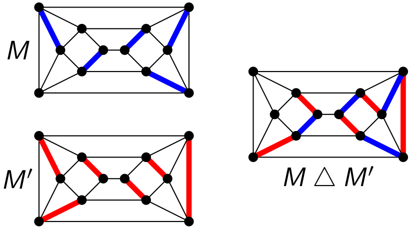
「$\Rightarrow$」の証明：演習問題 (前ページのスライドがヒント)

「$\Leftarrow$」の証明：対偶を証明する

- M が G の最大マッチングではないと仮定
- M' を G の最大マッチングとする
- つまり，$|M'| > |M|$
- …… $\leftarrow$ ここを今から埋めていく
- $\therefore$ M に関する増加道が存在する $\square$

最大マッチングと増加道：証明 (続き 1)

M と M' の対称差 $M \triangle M'$ を考える



集合の対称差とは？

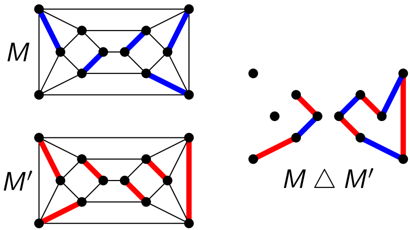
$X \triangle Y = (X \cup Y) - (X \cap Y)$

格言

対称差で 2 つの集合の違いが見える

最大マッチングと増加道：証明 (続き 2)

M と M' の対称差 $M \triangle M'$ を考える



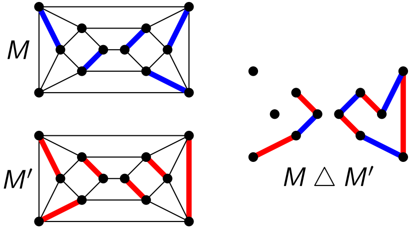
グラフ $(V, M \triangle M')$ の各頂点の次数は 0 か 1 か 2

このグラフ $(V, M \triangle M')$ の連結成分は何か？

- 次数 0 の頂点を持つ連結成分 $\rightsquigarrow$ 孤立点
- 次数 1 の頂点を持つ連結成分 $\rightsquigarrow$ 道
- 次数 2 の頂点だけから成る連結成分 $\rightsquigarrow$ 閉路
  - M と M' の辺が交互に現れるので，その長さは偶数

最大マッチングと増加道：証明 (続き 3)

M と M' の対称差 $M \triangle M'$ を考える



グラフ $(V, M \triangle M')$ の連結成分は孤立点か，道か，長さ偶数の閉路である

このグラフ $(V, M \triangle M')$ の中の状況を考える

- 長さ偶数の閉路において，M の辺の数 $=$ M' の辺の数
- $|M'| > |M|$ なので，
  ある道において，M の辺の数 $<$ M' の辺の数

この道は M に関する増加道!!!

最大マッチングと増加道：証明 (完成)

「$\Leftarrow$」の証明：対偶を証明する

- M が G の最大マッチングではないと仮定
- M' を G の最大マッチングとする
- つまり，$|M'| > |M|$

- $\therefore$ P は G において M に関する増加道である $\square$

最大マッチングと増加道：証明 (完成)

「$\Leftarrow$」の証明：対偶を証明する

- M が G の最大マッチングではないと仮定
- M' を G の最大マッチングとする
- つまり，$|M'| > |M|$
- グラフ $(V, M \triangle M')$ を考える

- $\therefore$ P は G において M に関する増加道である $\square$

最大マッチングと増加道：証明 (完成)

「$\Leftarrow$」の証明：対偶を証明する

- M が G の最大マッチングではないと仮定
- M' を G の最大マッチングとする
- つまり，$|M'| > |M|$
- グラフ $(V, M \triangle M')$ を考える
  - 各頂点の次数は 2 以下であり，M の辺と M' の辺が交互に現れる
  - $\therefore$ 各連結成分は孤立点か，道か，長さ偶数の閉路である

- $\therefore$ P は G において M に関する増加道である $\square$

最大マッチングと増加道：証明 (完成)

「$\Leftarrow$」の証明：対偶を証明する

- M が G の最大マッチングではないと仮定
- M' を G の最大マッチングとする
- つまり，$|M'| > |M|$
- グラフ $(V, M \triangle M')$ を考える
  - 各頂点の次数は 2 以下であり，M の辺と M' の辺が交互に現れる
  - $\therefore$ 各連結成分は孤立点か，道か，長さ偶数の閉路である
  - 長さ偶数の閉路において，M の辺の数 $=$ M' の辺の数
  - $|M'| > |M|$ なので，ある道 P において M の辺の数 $<$ M' の辺の数
  - P の端点は M の辺に接続していない
- $\therefore$ P は G において M に関する増加道である $\square$

増加道の重要性：アルゴリズム

増加道で「山登り」ができる

増加道に基づく最大マッチング発見アルゴリズム (雛形)

- 入力：無向グラフ $G = (V, E)$
- 出力：G の最大マッチング M

1. $M := \emptyset$ とする
2. while M に関する増加道 P が存在する do
   1. P に沿って M を大きくする
3. M を出力

先ほどの定理 (Berge) によって，
このアルゴリズムは必ず停止し，最大マッチングを出力することが分かる

格言

アルゴリズムは数理構造が導く

Claude Berge (クロード・ベルジュ，1926–2002)

http://moc.g-scop.grenoble-inp.fr/?p=5

目次

最大性の確認法 (再掲)

格言 (再掲)

発見法の前に確認法

「P $\neq$ NP 問題」と関係 $\rightsquigarrow$ 『計算理論』

なぜ？

- 確認は発見より難しくない
- 確認法から発見法に対する道筋が見えることもある

最大性の確認法

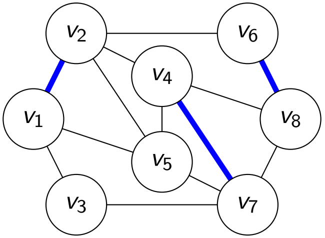
2 つ紹介する

1. 増加道を用いる方法
2. 頂点被覆を用いる方法

2 つとも重要

非最大性の証拠？

このマッチングが最大マッチングでないことを確認するには
どうしたらよいか？



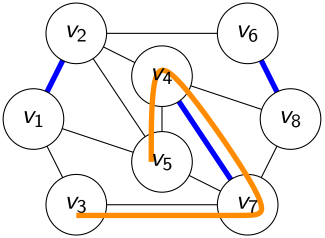
増加道を見つければよい

別の言い方

1 つの増加道がマッチングの非最大性に対する証拠になっている

非最大性の証拠？

このマッチングが最大マッチングでないことを確認するには
どうしたらよいか？



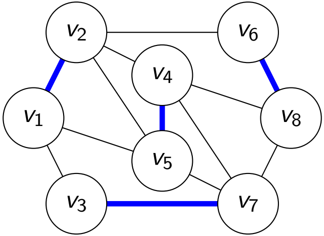
増加道を見つければよい

別の言い方

1 つの増加道がマッチングの非最大性に対する証拠になっている

最大性の証拠？

このマッチングが最大マッチングであることを確認するには
どうしたらよいか？



増加道がないことを言えばよいが，どのようにして言えばよいのか？

別の言い方

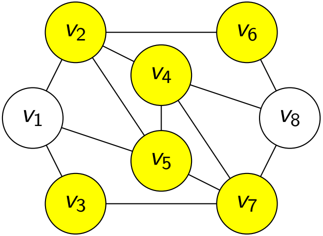
マッチングの最大性に対する証拠はあるのか？

頂点被覆

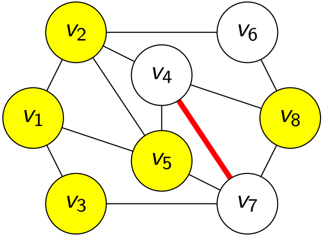
無向グラフ $G = (V, E)$

頂点被覆とは？

G の頂点被覆とは頂点部分集合 $C \subseteq V$ で，
G のどの辺もある C の頂点に接続しているもの



$\{v_2, v_3, v_4, v_5, v_6, v_7\}$ は
頂点被覆である



$\{v_1, v_2, v_3, v_5, v_8\}$ は
頂点被覆ではない

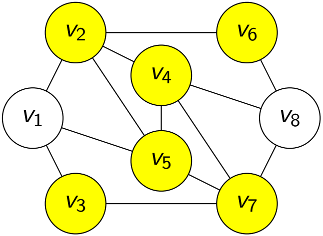
頂点被覆の頂点は，それに接続する辺を覆う (被覆する)

最小頂点被覆

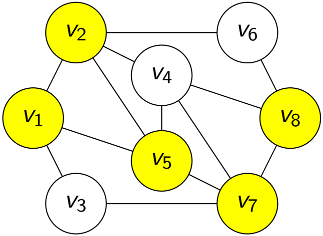
無向グラフ $G = (V, E)$

最小頂点被覆とは？

G の最小頂点被覆とは頂点被覆 $C \subseteq V$ で，
G の任意の頂点被覆 C' に対して $|C| \leq |C'|$ を満たすもの



$\{v_2, v_3, v_4, v_5, v_6, v_7\}$ は
最小頂点被覆ではない



$\{v_1, v_2, v_5, v_7, v_8\}$ は
最小頂点被覆である

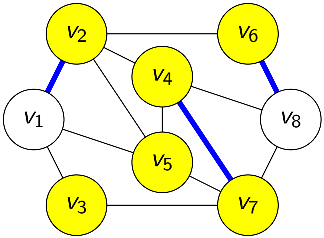
マッチングと頂点被覆の関係

無向グラフ $G = (V, E)$

マッチングと頂点被覆の関係 (重要)

M が G のマッチング
C が G の頂点被覆 $\Rightarrow |M| \leq |C|$

例：$|M| = 3,\ |C| = 6$



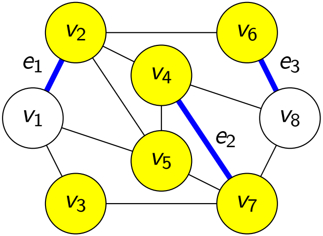
マッチングと頂点被覆の関係：証明の着想

無向グラフ $G = (V, E)$

マッチングと頂点被覆の関係 (重要)

$$\left.\begin{array}{l} M \text{ が } G \text{ のマッチング} \\ C \text{ が } G \text{ の頂点被覆} \end{array}\right. \Rightarrow |M| \le |C|$$

証明の着想：数え上げ論法による



$$\begin{array}{c|cccccc|} M \backslash C & v_2 & v_3 & v_4 & v_5 & v_6 & v_7 \\ \hline e_1 & 1 & & & & & \\ e_2 & & & 1 & & & 1 \\ e_3 & & & & & 1 & \\ \hline \end{array}$$

この行列における成分の総和を 2 通りの計算で考えてみる

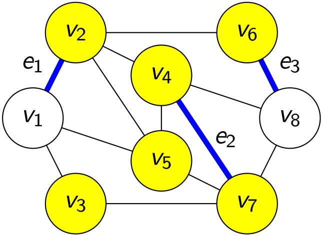
マッチングと頂点被覆の関係：証明の着想

無向グラフ $G = (V, E)$

マッチングと頂点被覆の関係 (重要)

M が G のマッチング
C が G の頂点被覆 $\Rightarrow |M| \leq |C|$

証明の着想：数え上げ論法による



$$
M \diagdown C \quad
\begin{array}{c|cccccc|c}
 & v_2 & v_3 & v_4 & v_5 & v_6 & v_7 & \\
\hline
e_1 & 1 & & & & & & \geq 1 \\
e_2 & & & 1 & & & 1 & \geq 1 \\
e_3 & & & & & 1 & & \geq 1 \\
\hline
\end{array}
$$

この行列における成分の総和を 2 通りの計算で考えてみる

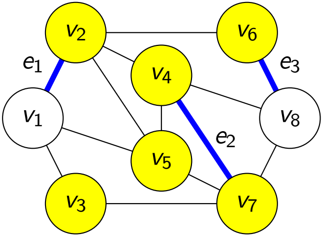
マッチングと頂点被覆の関係：証明の着想

無向グラフ $G = (V, E)$

マッチングと頂点被覆の関係 (重要)

M が G のマッチング
C が G の頂点被覆 $\Rightarrow |M| \leq |C|$

証明の着想：数え上げ論法による



$$
\begin{array}{c|cccccc|c}
M \backslash C & v_2 & v_3 & v_4 & v_5 & v_6 & v_7 & \\
\hline
e_1 & 1 & & & & & & \geq 1 \\
e_2 & & & 1 & & & 1 & \geq 1 \\
e_3 & & & & & 1 & & \geq 1 \\
\hline
 & \leq 1 & \leq 1 & \leq 1 & \leq 1 & \leq 1 & \leq 1 &
\end{array}
$$

この行列における成分の総和を 2 通りの計算で考えてみる

マッチングと頂点被覆の関係：証明

証明：行列 $X \in \mathbb{R}^{C \times M}$ を次のように定義する

$$v \in C, e \in M \text{ に対して，} \quad X_{v,e} = \begin{cases} 1 & (v \text{ が } e \text{ の端点であるとき}) \\ 0 & (v \text{ が } e \text{ の端点ではないとき}) \end{cases}$$

マッチングと頂点被覆の関係：証明

証明：行列 $X \in \mathbb{R}^{C \times M}$ を次のように定義する

$$v \in C, e \in M \text{ に対して，} \quad X_{v,e} = \begin{cases} 1 & (v \text{ が } e \text{ の端点であるとき}) \\ 0 & (v \text{ が } e \text{ の端点ではないとき}) \end{cases}$$

- M はマッチングなので，C の各頂点に接続する M の辺の数は 1 以下

$$\therefore \quad \sum_{v \in C} \sum_{e \in M} X_{v,e} = \sum_{v \in C} \left(\sum_{e \in M} X_{v,e} \right) \leq \sum_{v \in C} 1 = |C|$$

マッチングと頂点被覆の関係：証明

証明：行列 $X \in \mathbb{R}^{C \times M}$ を次のように定義する

$$v \in C, e \in M \text{ に対して，} \quad X_{v,e} = \begin{cases} 1 & (v \text{ が } e \text{ の端点であるとき}) \\ 0 & (v \text{ が } e \text{ の端点ではないとき}) \end{cases}$$

- M はマッチングなので，C の各頂点に接続する M の辺の数は 1 以下

$$\therefore \quad \sum_{v \in C} \sum_{e \in M} X_{v,e} = \sum_{v \in C} \left(\sum_{e \in M} X_{v,e} \right) \leq \sum_{v \in C} 1 = |C|$$

- C は頂点被覆なので，M の各辺に接続する C の頂点の数は 1 以上

$$\therefore \quad \sum_{v \in C} \sum_{e \in M} X_{v,e} = \sum_{e \in M} \left(\sum_{v \in C} X_{v,e} \right) \geq \sum_{e \in M} 1 = |M|$$

マッチングと頂点被覆の関係：証明

証明：行列 $X \in \mathbb{R}^{C \times M}$ を次のように定義する

$$v \in C, e \in M \text{ に対して，} \quad X_{v,e} = \begin{cases} 1 & (v \text{ が } e \text{ の端点であるとき}) \\ 0 & (v \text{ が } e \text{ の端点ではないとき}) \end{cases}$$

- M はマッチングなので，C の各頂点に接続する M の辺の数は 1 以下

$$\therefore \quad \sum_{v \in C} \sum_{e \in M} X_{v,e} = \sum_{v \in C} \left(\sum_{e \in M} X_{v,e} \right) \leq \sum_{v \in C} 1 = |C|$$

- C は頂点被覆なので，M の各辺に接続する C の頂点の数は 1 以上

$$\therefore \quad \sum_{v \in C} \sum_{e \in M} X_{v,e} = \sum_{e \in M} \left(\sum_{v \in C} X_{v,e} \right) \geq \sum_{e \in M} 1 = |M|$$

- $\therefore |M| \leq \sum_{v \in C} \sum_{e \in M} X_{v,e} \leq |C|$ □

マッチングと頂点被覆の関係：帰結

無向グラフ $G = (V, E)$

マッチングと頂点被覆の関係 (重要)

M が G のマッチング
C が G の頂点被覆 $\Rightarrow |M| \leq |C|$

マッチングと頂点被覆の関係：帰結

無向グラフ $G = (V, E)$

マッチングと頂点被覆の関係 (重要)

M が G のマッチング
C が G の頂点被覆 $\Rightarrow |M| \leq |C|$

最大マッチングと頂点被覆の関係

M が G の最大マッチング
C が G の頂点被覆 $\Rightarrow |M| \leq |C|$

マッチングと頂点被覆の関係：帰結

無向グラフ $G = (V, E)$

マッチングと頂点被覆の関係 (重要)

M が G のマッチング
C が G の頂点被覆 $\Rightarrow |M| \leq |C|$

最大マッチングと頂点被覆の関係

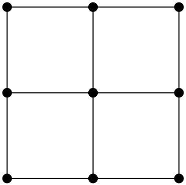
M が G の最大マッチング
C が G の頂点被覆 $\Rightarrow |M| \leq |C|$

最大マッチングと最小頂点被覆の関係 (弱双対性)

M が G の最大マッチング
C が G の最小頂点被覆 $\Rightarrow |M| \leq |C|$

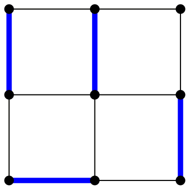
頂点被覆の重要性

次のグラフの最大マッチングの辺数は何か？



頂点被覆の重要性

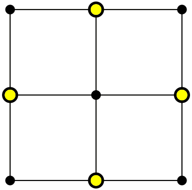
次のグラフの最大マッチングの辺数は何か？



最大マッチングの辺数 $\geq$ 4

頂点被覆の重要性 (続き)

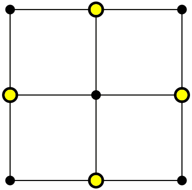
次のグラフの最大マッチングの辺数は何か？



これは頂点被覆

頂点被覆の重要性 (続き)

次のグラフの最大マッチングの辺数は何か？

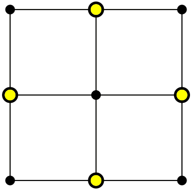


これは頂点被覆なので，

$$\text{最大マッチングの辺数} \leq 4$$

頂点被覆の重要性 (続き)

次のグラフの最大マッチングの辺数は何か？



これは頂点被覆なので，

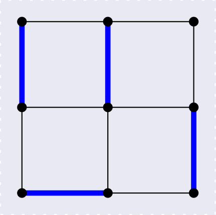
$$\text{最大マッチングの辺数} \leq 4$$

- したがって，最大マッチングの辺数 $= 4$ である!!!

頂点被覆の重要性：今一度

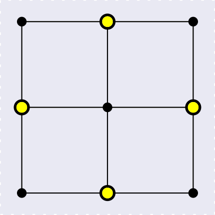
次のグラフの最大マッチングの辺数は何か？

下界



最大マッチングの辺数 ≥ 4

上界



最大マッチングの辺数 ≤ 4

したがって，最大マッチングの辺数 $= 4$

格言

頂点被覆を見ることで，マッチングの最大性が保証される

頂点被覆の重要性：まとめ

次の 2 つを同時に行う

下界

辺数 k のマッチングを見つける

- このとき，最大マッチングの辺数 $\geq k$

上界

頂点数 k の頂点被覆を見つける

- このとき，最大マッチングの辺数 $\leq k$

よって，この 2 つができれば

最大マッチングの辺数 $= k$

頂点被覆の重要性：アルゴリズム

頂点被覆により，最適値の「挟み打ち」ができる

頂点被覆に基づく最大マッチング発見アルゴリズム (雛形)

- 入力：無向グラフ $G = (V, E)$
- 出力：G の最大マッチング M と最小頂点被覆 C

1. $M := \emptyset$, $C := \emptyset$ とする
2. while $|M| < |C|$ do
   1. M を大きくするか，C を小さくする
3. M と C を出力

先ほどの考察より，このアルゴリズムが停止するならば，
必ず最大マッチングと最小頂点被覆を出力することが分かる

問題点

停止しないかもしれない

目次

今日のまとめ

今日の目標

「マッチング」を理解する

- マッチングの定義を理解する
- 最大マッチングと極大マッチングの違いを理解する
- 最大マッチングと増加道の関係を理解する
- 最大マッチングと最小頂点被覆の関係を理解する

重要な概念

- 最適性の保証 (弱双対性) $\rightsquigarrow$ 最適化の基礎

残った時間の使い方

- 演習問題をやる
  - 相談推奨 (ひとりでやらない)
- 質問をする
  - 教員と TA は巡回
- 退室時，小さな紙に感想など書いて提出する ← 重要
  - 内容は何でも OK
  - 匿名で OK

目次