12. 関係と写像 植野真臣 電気通信大学 情報数理工学コース

本 授業の構成 第1回 10月 4日:第1回命題と証明 第2回 10月11日:第2回集の基礎、全称記号、存在記号 第3回 10月18日:第3回命題論理 第4回 10月25日:第4回述語論理 第5回 11月 1日:第5回述語と集合 第6回 11月 8日:第6回直積と電集合 第7回 11月15日:第7回様々な証明法(1) 第8回 11月29日:第8回様々な証明法(2) 第9回 12月 6日:第9回様々な証明法(2) 第9回 12月 6日:第9回様々な証明法(2) 第10回 12月13日:第11回写像(関数)(1) 第11回 12月20日:第11回写像(関数)(2) 第12回 12月27日:第12回写像と関係:二項関係、関係行列、 グラフによる表現 第13回 1月17日:第13回同値関係 第14回 1月24日:第14回順序関係:半順序集合、 ハッセ図、全順序集合、上界と下界 第15回 1月31日:第15回期未試験 対面 教室に集合

1. 本日の目標

- ① 関係(二項関係)
- ② 関係と写像
- ③ グラフによる表現
- 4 関係行列
- ⑤ 有向グラフと無向グラフ
- ⑥ 隣接集合と隣接行列
- ⑦ 木、完全グラフ、クリーク
- ⑧ 2部グラフ

1. 関係 (二項関係)

再掲5章:

Def 1.

二つの集合U,Vの直積集合 $U\times V$ の部分集合RをUからVへの「(二項)関係」という.

また, $R \ni (a,b)$ のとき $aRb:a \succeq b$ は関係ある $R \not\ni (a,b)$ のとき $aRb:a \succeq b$ は関係なしと書く.

例題

 $U = \{a, b, c, d\}, V = \{S, T\}$ のとき, UからVへの関係Rは以下のうちどれか?

$$R = \{(a,S)\}\$$

$$R = \{(a,S), (b,S), (b,T), (S,T)\}\$$

$$R = \{(a,S), (b,S), (b,T), (d,S)\}\$$

$$R = \{(a,S), (a,T), (b,S), (b,T), (c,S), (c,T), (d,S), (d,T)\}\$$

$$R = \{(a,S), (b,c), (b,T), (d,S)\}\$$

例題

 $U = \{a,b,c,d\}, V = \{S,T\}$ のとき、UからVへの関係Rは以下のうちどれか?

$$R = \{(a,S)\} \bigcirc$$

$$R = \{(a,S), (b,S), (b,T), (S,T)\}$$

$$R = \{(a,S), (b,S), (b,T), (d,S)\}$$

$$R = \{(a,S), (a,T), (b,S), (b,T), (c,S), (c,T), (d,S), (d,T)\}$$

$$R = \{(a,S), (b,c), (b,T), (d,S)\}$$

例題

 $U = \{a, b, c, d\}, V = \{S, T\}$ のとき, UからVへの関係Rは以下のうちどれか?

$$R = \{(a,S)\} \qquad \bigcirc$$

$$R = \{(a,S), (b,S), (b,T), (S,T)\} \times$$

$$R = \{(a,S), (b,S), (b,T), (d,S)\}$$

$$R = \{(a,S), (a,T), (b,S), (b,T), (c,S),$$

$$(c,T), (d,S), (d,T)\}$$

$$R = \{(a,S), (b,c), (b,T), (d,S)\}$$

例題

 $U = \{a, b, c, d\}, V = \{S, T\}$ のとき, UからVへの関係Rは以下のうちどれか?

$$R = \{(a,S)\} \qquad \bigcirc$$

$$R = \{(a,S), (b,S), (b,T), (S,T)\} \times$$

$$R = \{(a,S), (b,S), (b,T), (d,S)\} \bigcirc$$

$$R = \{(a,S), (a,T), (b,S), (b,T), (c,S),$$

$$(c,T), (d,S), (d,T)\}$$

$$R = \{(a,S), (b,c), (b,T), (d,S)\}.$$

例題

 $U = \{a, b, c, d\}, V = \{S, T\}$ のとき, UからVへの関係Rは以下のうちどれか?

$$R = \{(a,S)\} \qquad \bigcirc$$

$$R = \{(a,S), (b,S), (b,T), (S,T)\} \times$$

$$R = \{(a,S), (b,S), (b,T), (d,S)\} \bigcirc$$

$$R = \{(a,S), (a,T), (b,S), (b,T), (c,S),$$

$$(c,T), (d,S), (d,T)\} \bigcirc$$

$$R = \{(a,S), (b,c), (b,T), (d,S)\},$$

例題

 $U = \{a, b, c, d\}, V = \{S, T\}$ のとき, UからVへの関係Rは以下のうちどれか?

$$R = \{(a,S)\} \bigcirc$$

$$R = \{(a,S), (b,S), (b,T), (S,T)\} \times$$

$$R = \{(a,S), (b,S), (b,T), (d,S)\} \bigcirc$$

$$R = \{(a,S), (a,T), (b,S), (b,T), (c,S),$$

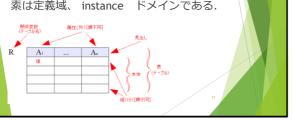
$$(c,T), (d,S), (d,T)\} \bigcirc$$

$$R = \{(a,S), (b,c), (b,T), (d,S)\} \times$$

参考:データベースとn項関係

データベース理論における関係モデルでは、 関係の概念をn 項に拡張している.

すなわち, $A_1 \times A_2 \times \cdots \times A_n$ の部分集合として定義される. 関係モデルの基礎的な要素は定義域、instance ドメインである.



2. 関係の述語による内包的記述による定義

Def2.

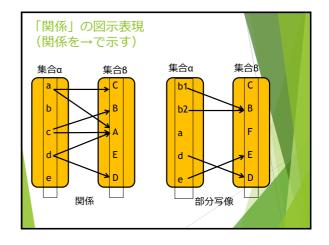
自由変数 $(a,b) \in U \times V$ についての2変数 述語

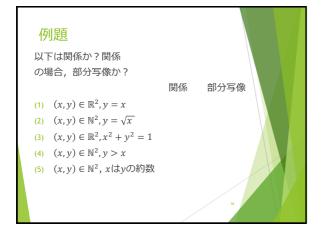
 $P(a,b): R \ni (a,b)$ の真理集合 $\{(a,b)|P(a,b)\}$

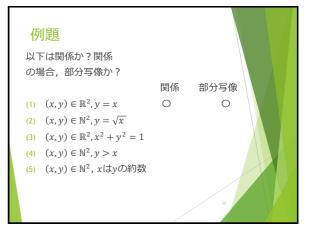
または

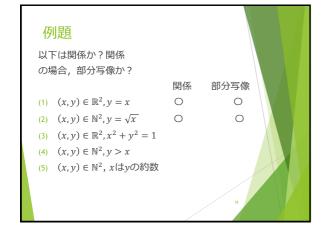
aRbの<mark>真理集合</mark> $\{(a,b)|aRb\}$ をUからVへの「関係」,もしくは「フ項関係」という。

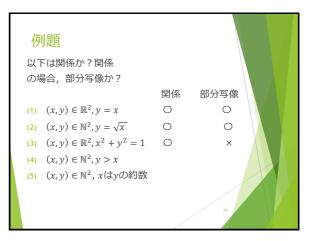
3. 関係による写像の定義 Def 3. 自由変数(a,b) ∈ U × V についての述語 aRbが各aに対して一つのbが対応する とき, {(a,b)|aRb} をUからVへの「写像」と呼ぶ. 写像の中で対応するbがないaを許す場合, UからVへの「部分写像」と呼ぶ. 写像は、関係の特殊なケース.



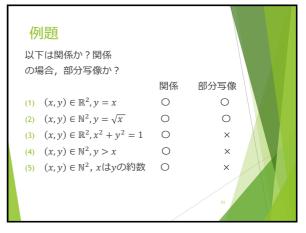


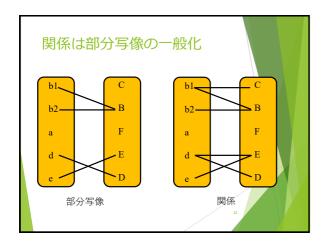


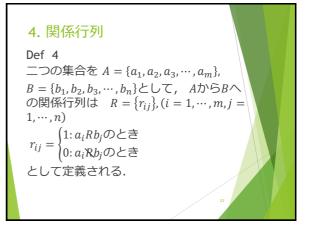


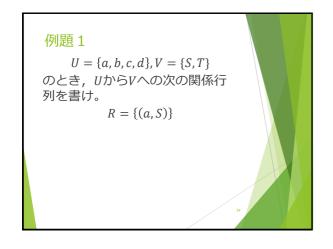


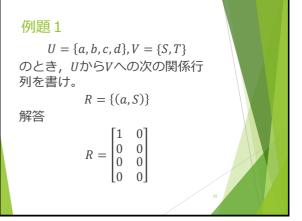












例題 2

 $U = \{a, b, c, d\}, V = \{S, T\}$ のとき, UからVへの次の関係行列を書け。

 $R = \{(a, S), (b, S), (b, T), (d, S)\}$

例題2

 $U = \{a, b, c, d\}, V = \{S, T\}$ のとき, UからVへの次の関係行列を書け。

 $R = \{(a,S), (b,S), (b,T), (d,S)\}$ 解答

$$R = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$$

例題3

 $U = \{a, b, c, d\}, V = \{S, T\}$ のとき, UからVへの次の関係行列を書け。

 $R = \{(a, S), (a, T), (b, S), (b, T), (c, S), (c, T), (d, S), (d, T)\}$

例題3

 $U = \{a, b, c, d\}, V = \{S, T\}$

のとき, UからVへの次の関係行列を 書け、

 $R = \{(a, S), (a, T), (b, S), (b, T), (c, S), (c, T), (d, S), (d, T)\}$

解答

$$R = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1 \\ 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

5. 上への関係

Def 5

集合AからAの関係を,「A上の関係」 (または「中の関係」)と呼ぶ.

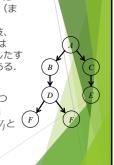
グラフによる関係の表現

Def 6

グラフ G = (V, E) は二つの集合 $V \succeq E$ に よって定義され、V は 頂点(Vertex)(または、節点・ノード)の有限 会 $V = \{V_1, V_2, ..., V_N\}$ で、E は辺(edge)(または枝、アーク)集合である。 さらに、 グラフは 個々の頂点における二つの組をで結合したすべての可能性のある集合の部分集合である.

Dof 7

 $G=(\mathbf{V},\mathbf{E})$ をグラフとする. $E_{ij}\in\mathbf{E}$ かつ $E_{ji}\notin\mathbf{E}$ のとき,枝 E_{ij} を**有向辺**(directed edge)と呼ぶ. V_i と V_j の有向辺は $V_i \rightarrow V_j$ と(書く、



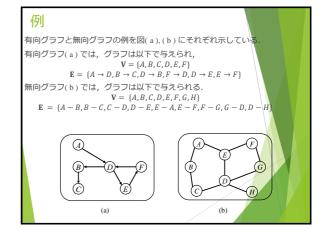
有向グラフと無向グラフ

Def 8

 $G = (\mathbf{V}, \mathbf{E})$ をグラフとする、 $E_{ij} \in \mathbf{E}$ かつ $E_{ji} \in \mathbf{E}$ のとき,辺 E_{ij} を**無向辺** (undirected edge) と呼ぶ、 $V_i \succeq V_j$ の 無向辺は $V_i - V_i$ または $V_i - V_i$ と書く.

Def 9

すべての辺が有向辺のグラフを**有向グラフ**(directed graph)と呼び,すべての辺が無向辺のグラフを**無向グラフ**(undirected graph)と呼ぶ.



二項関係とグラフは同値

有向グラフ G = (V, E)において, $E \subseteq V^2$ であり,EはV上の二項関係

 \Leftrightarrow

有限集合上の二項関係が定義されていると,二項関係を普遍集合の部分集合とみなせるので、有向グラフで表現できる

- ⇔「有限集合上の二項関係」
- ⇔「有向グラフ」

A上の関係Rのグラフ表現

A上の関係Rのグラフ表現を 頂点集合をAとして, aRbであるときのみ, $a \rightarrow b$ とい う有向辺による有向グラフで表現 する。

上への関係の有向グラフによ る表現

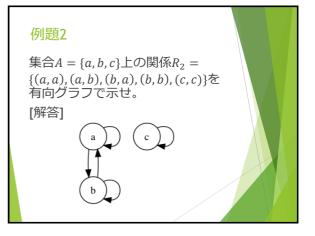
例題1

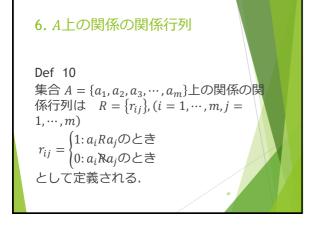
集合 $A = \{a,b,c\}$ 上の関係 $R_2 = \{(a,b),(a,c),(b,a),(b,c),(c,c)\}$ を有向グラフで示せ。

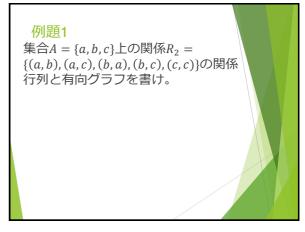
上への関係の有向グラフによる表現 例題1 集合 $A = \{a,b,c\}$ 上の関係 $R_2 = \{(a,b),(a,c),(b,a),(b,c),(c,c)\}$ を有向グラフで示せ。 \bigcap

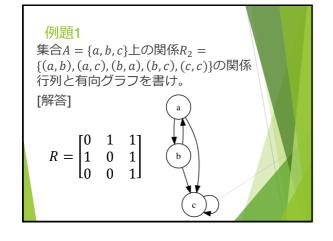
{(a,b),(a,c),(b,a),(b,c),(c,c)}を 有向グラフで示せ。 [解答]

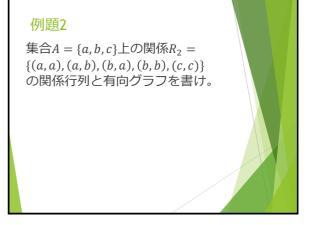
例題2 集合 $A=\{a,b,c\}$ 上の関係 $R_2=\{(a,a),(a,b),(b,a),(b,b),(c,c)\}$ を有向グラフで示せ。



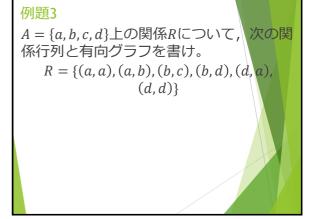


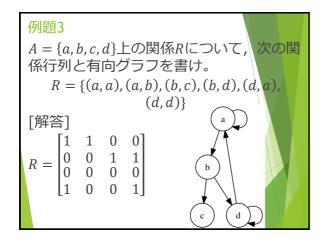


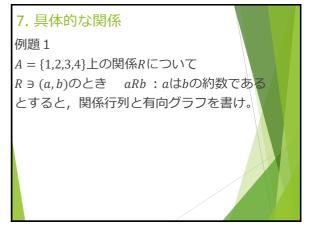


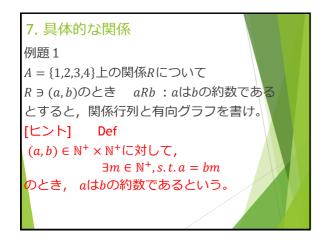


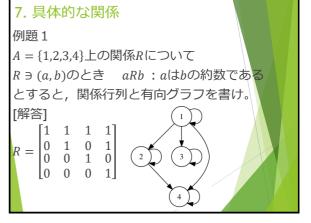
例題2 集合 $A = \{a, b, c\}$ 上の関係 $R_2 = \{(a, a), (a, b), (b, a), (b, b), (c, c)\}$ の関係行列と有向グラフを書け。 [解答] $R = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$











例題2

 $A = \{a,b\}$ の冪集合 2^A 上の関係Rについて $X,Y \in 2^A$ のとき $XRY : X \subseteq Y$ とすると, 関係行列と有向グラフを書け。

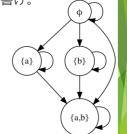
例題2

 $A = \{a, b\}$ の冪集合 2^A 上の関係Rについて $X, Y \in 2^A$ のとき $XRY : X \subseteq Y$ とすると、関係行列と有向グラフを書け。

[解答]

$$2^{A} = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{a, b\}\}\$$

$$R = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$



例題3

 $A = \{1,2,3,4\}$ 上の関係Rについて $x,y \in A$ のとき xRy: x < y とすると, 関係行列と有向グラフを書け。

例題3

 $A = \{1,2,3,4\}$ 上の関係Rについて $x,y \in A$ のとき xRy: x < y とすると, 関係行列と有向グラフを書け。

[解答]

$$R = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$



ここから グラフ理論の基礎を学びます

9. 隣接頂点集合

Def 11

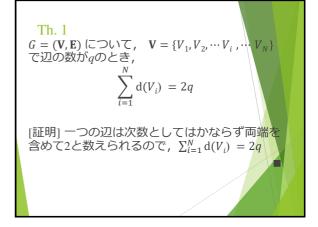
G = (V, E) について、 V_i の隣接頂点集合 (adjacency vertexes set) は、 V_i から直接 辺が引かれた頂点集合

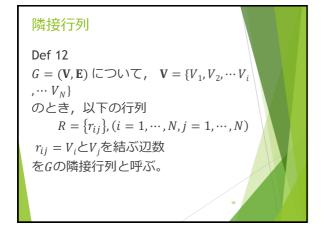
 $Adj(Vi) = \{V_i \in \mathbf{V} | E_{ii} \in \mathbf{E}\}$ を示す.

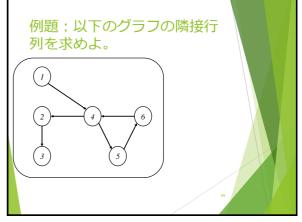
Def 12

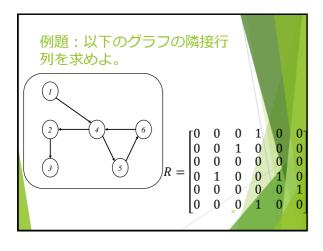
グラフGで V_i に接続する辺の数を V_i の次数といい, $d(V_i)$ と書く.

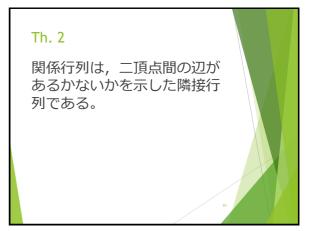
Th. 1 $G = (\mathbf{V}, \mathbf{E})$ について, $\mathbf{V} = \{V_1, V_2, \cdots V_i, \cdots V_N\}$ で辺の数がqのとき, $\sum_{i=1}^N \mathrm{d}(V_i) = 2q$











10.経路

Def. 13 V_i から V_j への**経路**は、 $V_{i_1} = V_i$ で始まり、 $V_{i_r} = V_j$ で終わるような以下を満たす順序化された頂点集合 $(V_{i_1}, ..., V_{i_r})$ を示す.

 $V_{i_{k+1}} \in Adj(V_{i_k}). \quad (k = 1, ..., r - 1)$

10.道と路、閉路

Def.14すべての頂点が異なる経路を**道(path)** と呼ぶ.

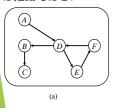
すべての辺が異なる経路を路(trail)と呼ぶ.

 ${f Def.15}$ 始点と終点が同じ頂点となる場合(すなわち、 $V_{i_1}=V_{i_r}$),路 $(V_{i_1},...,V_{i_r})$ は**閉路**(closed path)と呼ばれる.

例

有向グラフ(a)の経路 $D \to E \to F \to D$ は**閉路**

無向グラフ(b)の経路A - B - C - D - E - A は**閉路**である.





Th. 3

 $G = (\mathbf{V}, \mathbf{E})$ について, $\forall V_i \in \mathbf{V}, \mathbf{d}(V_i) \geq 2$ のとき, 必ずG は閉路を含む.

Th. 3

G = (V, E) (COUT,

 $\forall V_i \in \mathbf{V}, \mathbf{d}(V_i) \geq 2$ のとき,必ずGは閉路を含む.

[証明]

すべての頂点の次数が2以上であるので、 $\forall V_i$ について V_{i+1} に辺が引かれており隣接する頂点が選べる。 \mathbf{V} は有限集合であるので、隣接する頂点を辿って路を構成すると必ず一度通った頂点に行きつき閉路を構成する。

Th. 4

G = (V, E) について、隣接行列を Rとする.

 $R^n \mathcal{O}(i,j)$ 成分は長さ $n \mathcal{O} V_i - V_j \mathcal{O}$ 経路の数に等しい.



 $G = (\mathbf{V}, \mathbf{E})$ について, 以下の隣接行列Rを持つ.長さ $30V_1 - V_4$ の経路の数を求めよ.

$$R = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 3 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 3 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

例題

 $G = (\mathbf{V}, \mathbf{E})$ について、以下の隣接行列Rを持つ、 長さ3の $V_1 - V_4$ の経路の数を求めよ.

 $R^3(1,4)=11\times1+2\times1+0\times0+1\times0=13$. 13個

Def 16 同型

 $V = V' \land E = E'$

のとき,二つのグラフは同型であるいう。

 $G \cong G'$ と書く.

11. 完全グラフと完全集合

Def 17

すべての頂点間に辺が張られた無向グラフを**完全グラフ**(complete graph)と呼ぶ、N 頂点の完全グラフを K_N と示す。

Def 18

グラフGの部分頂点集合S が、すべての頂点間に辺が 張られている場合、S を**完全集合**(complete set)と呼

ぶ.



12. クリーク

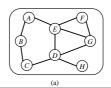
Def 19

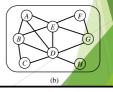
完全集合*C* が他のどの完全集合の部分 集合にもなっていない場合, すなわち, 最大の完全集合である場合, *C* を**ク リーク** (clique) と呼ぶ.

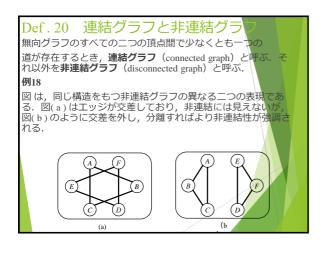
例

図 は、二つの異なるグラフのクリークを示している。グラフ(a)は、クリーク $C_1 = \{A,B\}, C_2 = \{B,C\}, C_3 = \{C,D\}, C_4 = \{D,H\}, C_5 = \{A,E\}, C_6 = \{D,E,G\}, C_7 = \{F,E,G\}$ を含む。グラフ(b)は、クリーク $C_1 = \{A,B,D,E\}, C_3 = \{C,C\},C_4 = \{C,C\},C_5 = \{C,C\},C_6 =$

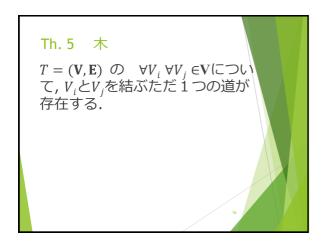
グラフ(b)は、クリーク $C_1=\{A,B,D,E\},\ C_2=\{B,C,D\},\ C_3=\{D,H\},\ C_4=\{D,E,G\},\ C_5=\{E,F,G\}$ を含む、

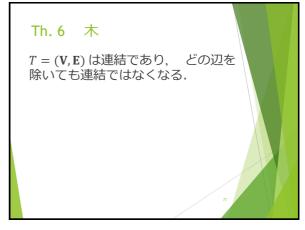


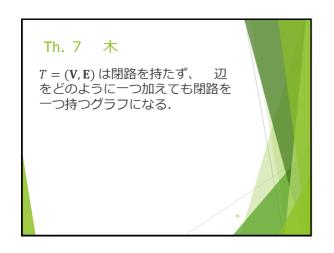


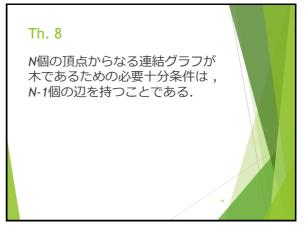












N個の頂点からなる連結グラフが木であるための必要十分条件は, N-1個の辺を持つことである.

[証明] 数学的帰納法を用いる.

- (1) 頂点数が2のとき,辺が1つで木である.
- (2) 頂点数がNのとき,木の必要十分条件はN-1 個の辺であるとする.

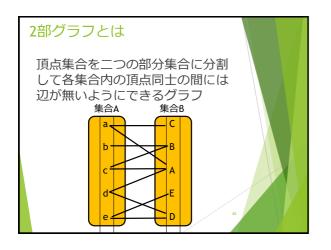
頂点数がN+1のとき,閉路を持たない連結グラフになるように1つの辺をN+1番目の頂点とそれ以外の1つの頂点の間に加えなければならない.このとき,頂点数-1の辺が存在することになる.

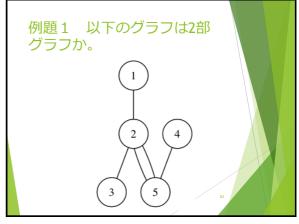
Def 22. 2部グラフ

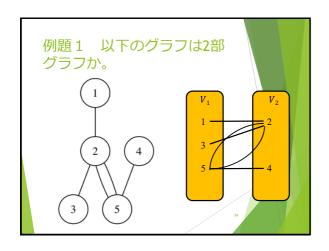
 $G = (\mathbf{V}, \mathbf{E})$ とし、**E**の要素である辺は

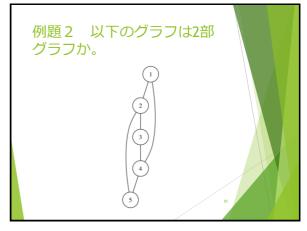
 $\mathbf{V} = V_1 \cup V_2, V_1 \cap V_2 = \emptyset, (V_1 \neq \emptyset, V_2 \neq \emptyset)$ となるような \mathbf{V} の部分集合 V_1, V_2 の頂点を結ぶようにできるとき, Gを2部グラフと呼ぶ.

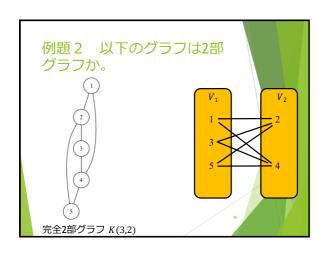
さらに V_1 と V_2 のすべての頂点が互いに結ばれてる2部グラフを,完全2部グラフと呼び, K(m,n)で示す. $m=|V_1|, n=|V_2|$.



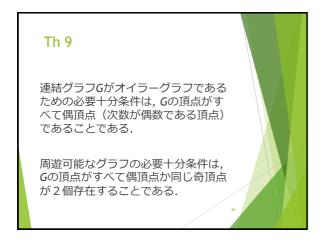


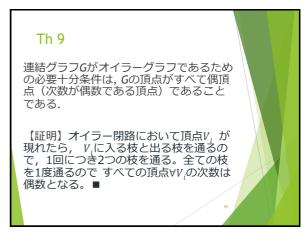


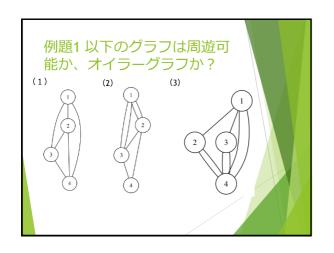


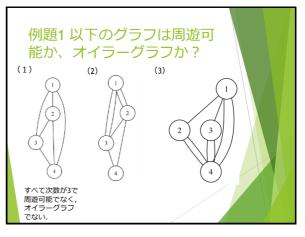


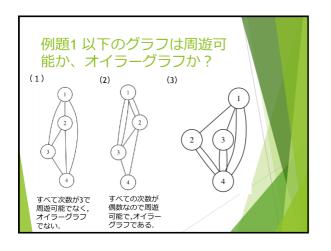


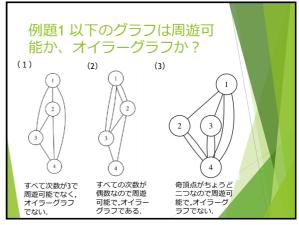


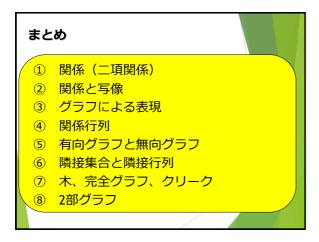




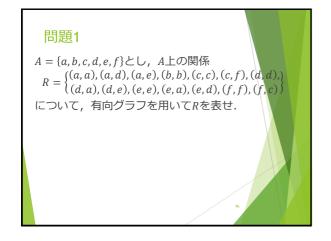


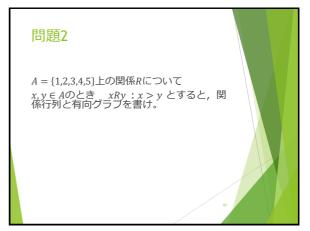












問題3

 $A = \{n \mid -2 \le n \le 5, n \in \mathbb{Z}\}$ において, 関係 $R : \lceil \equiv (mod.3) \rfloor$ を $m \equiv n \ (mod.3) \Leftrightarrow m - n$ は3の倍数

 $m \equiv n \pmod{3} \Leftrightarrow m - n \text{ は3の倍数}$ と定義するとき,この関係を直積 A^2 の部分集合Rとして表せ.

また, Rを有向グラフで表せ.