

離散数学 第 13 回  
関係 (4) : 関係の閉包

岡本 吉央  
okamotoy@uec.ac.jp

電気通信大学

2015 年 7 月 10 日

最終更新 : 2015 年 7 月 9 日 10:37

スケジュール 後半 (予定)

- 10 関係 (1) : 関係 (6 月 19 日)
- 11 関係 (2) : 同値関係 (6 月 26 日)
- 12 関係 (3) : 順序関係 (7 月 3 日)
- 13 関係 (4) : 関係の閉包 (7 月 10 日)
- 14 証明法 (4) : 数学的帰納法 (7 月 17 日)
- 15 集合と論理 (5) : 集合の再帰的定義 (7 月 24 日)
  - 補講 (7 月 31 日?)
  - 期末試験 (8 月 7 日?)

注意 : 予定の変更もありうる

関係の性質 (復習)

A 上の関係 R を

反射性

任意の  $x \in A$  に対して,  $x R x$

完全性

任意の  $x, y \in A$  に対して,  $x R y$  または  $y R x$

対称性

任意の  $x, y \in A$  に対して,  $x R y$  ならば  $y R x$

反対称性

任意の  $x, y \in A$  に対して,  $x R y$  かつ  $y R x$  ならば  $x = y$

推移性

任意の  $x, y, z \in A$  に対して,  $x R y$  かつ  $y R z$  ならば  $x R z$

関係の表現法 (2) : 直積の部分集合 — 復習

集合としての関係の表現

A 上の関係 R を直積の部分集合

$$\{(x, y) \mid x \in A \text{ かつ } y \in A \text{ かつ } x R y\} \subseteq A^2$$

で表現する

$A = \{1, 2, 3, 6\}$  の上の整除関係

$$\{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (1, 6), (2, 2), (2, 6), (3, 3), (3, 6), (6, 6)\}$$

今日は, この視点を大事にする

- ▶ つまり, 「 $x R y$ 」のことを 「 $(x, y) \in R$ 」と書いていく

スケジュール 前半

- 1 集合と論理 (1) : 命題論理 (4 月 10 日)
- 2 集合と論理 (2) : 集合と論理の対応 (4 月 17 日)
- 3 集合と論理 (3) : 述語論理 (4 月 24 日)
- 4 証明法 (1) :  $\exists$ と $\forall$ を含む命題の証明 (5 月 1 日)
- 5 証明法 (2) : 含意を含む命題の証明 (5 月 8 日)
- 6 集合と論理 (4) : 直積と冪集合 (5 月 15 日)
- 7 証明法 (3) : 集合に関する証明 (5 月 22 日)
- 8 写像 (1) : 像と逆像 (5 月 29 日)
- 9 写像 (2) : 全射と単射 (6 月 5 日)
  - 中間試験 (6 月 12 日)

注意 : 予定の変更もありうる

今日の概要

この講義の目標

- ▶ 語学としての数学, コミュニケーションとしての数学

今日の目標

関係から別の関係を得る操作を理解し, 答えられるようになる

- ▶ 合併, 共通部分
- ▶ 逆
- ▶ 反射閉包, 対称閉包, 推移閉包

操作 = 写像

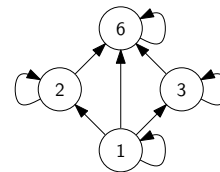
関係の表現法 (3) : グラフ — 復習

グラフとしての関係の表現

A 上の関係 R を

- ▶ 頂点集合を A として,
  - ▶  $x R y$  であるとき, そのときに限り  $x \rightarrow y$  という矢印を引く
- グラフで表現する

$A = \{1, 2, 3, 6\}$  の上の整除関係



関係に対する操作

目次

- 1 関係に対する操作
- 2 関係の上の関係
- 3 関係の閉包
- 4 今日のまとめ

関係の合併

集合 A 上の関係 R, S

関係の合併とは？

R と S の合併とは、次で定義される A 上の関係

$$R \cup S = \{(x, y) \mid (x, y) \in R \text{ または } (x, y) \in S\}$$

例：A = {a, b, c, d} で、

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

$$S = \{(a, b), (a, d), (c, b), (c, d), (d, c), (d, d)\} \text{ のとき,}$$

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

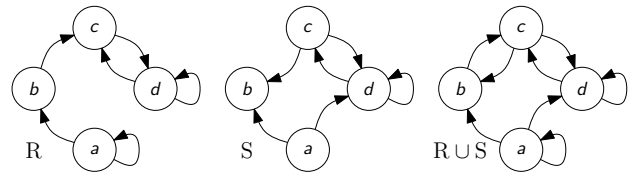
関係の合併：グラフとして描いてみる

集合 A 上の関係 R, S

関係の合併とは？

R と S の合併とは、次で定義される A 上の関係

$$R \cup S = \{(x, y) \mid (x, y) \in R \text{ または } (x, y) \in S\}$$



関係の共通部分

集合 A 上の関係 R, S

関係の共通部分とは？

R と S の共通部分とは、次で定義される A 上の関係

$$R \cap S = \{(x, y) \mid (x, y) \in R \text{ かつ } (x, y) \in S\}$$

例：A = {a, b, c, d} で、

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

$$S = \{(a, b), (a, d), (c, b), (c, d), (d, c), (d, d)\} \text{ のとき,}$$

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

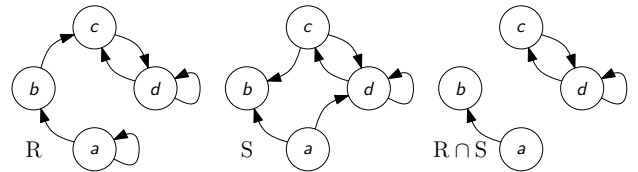
関係の共通部分：グラフとして描いてみる

集合 A 上の関係 R, S

関係の共通部分とは？

R と S の共通部分とは、次で定義される A 上の関係

$$R \cap S = \{(x, y) \mid (x, y) \in R \text{ かつ } (x, y) \in S\}$$



関係の合成

集合 A 上の関係 R, S

関係の合成とは？

R と S の合成とは、次で定義される A 上の関係

$$S \circ R = \{(x, y) \mid \text{ある } z \in A \text{ が存在して, } (x, z) \in R \text{ かつ } (z, y) \in S\}$$

例：A = {a, b, c, d} で、

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

$$S = \{(a, b), (a, d), (c, b), (c, d), (d, c), (d, d)\} \text{ のとき,}$$

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

例えば、(d, c) ∈ R, (c, b) ∈ S なので、(d, b) ∈ S ∘ R

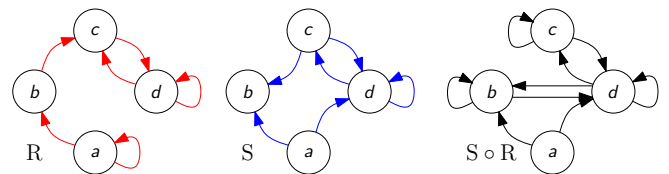
関係の合成：グラフとして描いてみる

集合 A 上の関係 R, S

関係の合成とは？

R と S の合成とは、次で定義される A 上の関係

$$S \circ R = \{(x, y) \mid \text{ある } z \in A \text{ が存在して, } (x, z) \in R \text{ かつ } (z, y) \in S\}$$



記法「S ∘ R」における順番に注意

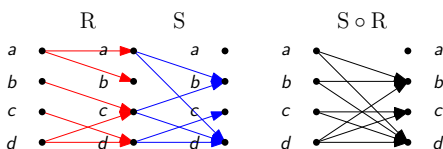
関係の合成：理解する

集合 A 上の関係 R, S

関係の合成とは？

R と S の合成とは、次で定義される A 上の関係

$$S \circ R = \{(x, y) \mid \text{ある } z \in A \text{ が存在して, } (x, z) \in R \text{ かつ } (z, y) \in S\}$$



注：これは、関係を表すグラフではない

関係の逆

集合 A 上の関係 R

関係の逆とは？

R の逆とは、次で定義される A 上の関係

$$R^{-1} = \{(y, x) \mid (x, y) \in R\}$$

例：A = {a, b, c, d} で、

$$R = \{(a, a), (a, b), (b, c), (c, d), (d, c), (d, d)\} \text{ のとき,}$$

$$R^{-1} = \{(a, a), (b, a), (c, b), (d, c), (c, d), (d, d)\}$$

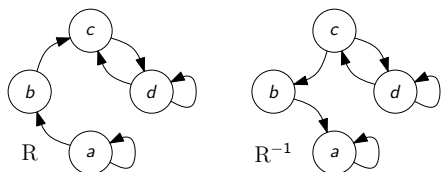
関係の逆

集合 A 上の関係 R

関係の逆とは？

R の逆とは、次で定義される A 上の関係

$$R^{-1} = \{(y, x) \mid (x, y) \in R\}$$



目次

- ① 関係に対する操作
- ② 関係の上の関係
- ③ 関係の閉包
- ④ 今日のまとめ

関係を全部集めた集合

有限集合  $A = \{1, 2, \dots, n\}$

問題

A 上の関係は全部でいくつあるか？

答え:  $2^{(n^2)}$

- ▶ A 上の関係とは、直積  $A \times A$  の部分集合
- ▶  $A \times A$  の部分集合の総数は  $2^{|A \times A|}$
- ▶  $|A \times A| = |A|^2 = n^2$  □

関係を全部集めた集合の記法

A 上の関係をすべて集めた集合を  $2^{(A^2)}$  で表す

注:  $2^{(A^2)} = A^2$  の冪集合

関係の上の半順序

(有限であるとは限らない) 集合 A に対して、

半順序集合  $(2^{(A^2)}, \subseteq)$  を考える

つまり、

A 上の二項関係 R, S に対して、 $R \subseteq S$  であるとは、

- ▶ 任意の  $x, y \in A$  に対して  $(x, y) \in R$  ならば  $(x, y) \in S$

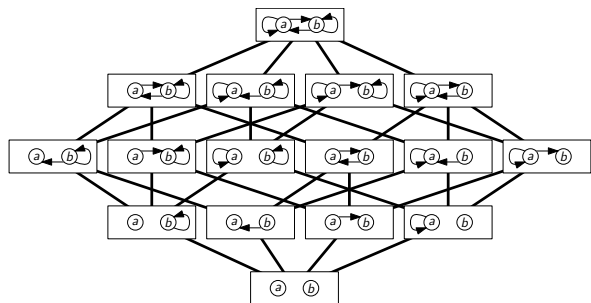
言い換えると、

- ▶ 任意の  $x, y \in A$  に対して  $x R y$  ならば  $x S y$

「 $\subseteq$ 」が半順序であることは確認済

関係の上の半順序：例

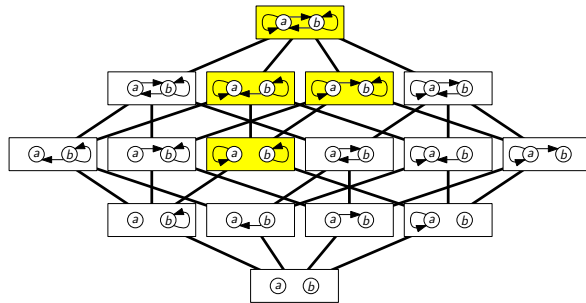
$A = \{a, b\}$  のとき、ハッセ図を描いてみた



反射性, 完全性, 対称性, 反対称性, 推移性を持つものはいくつあるか？

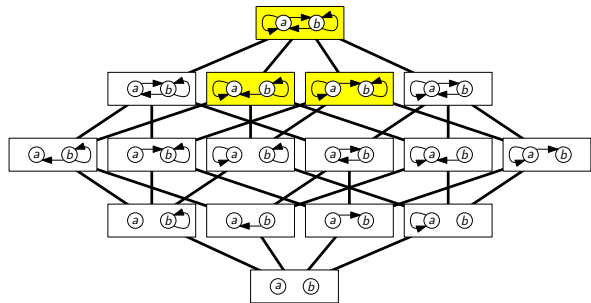
関係の上の半順序：反射性

反射性を持つものは 4 個



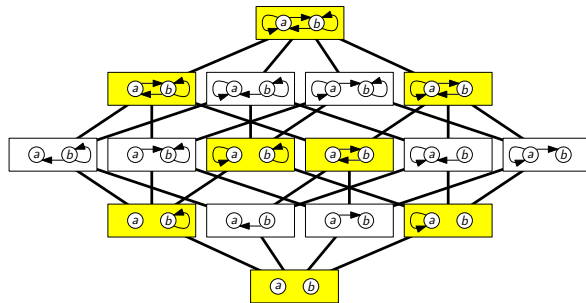
関係の上の半順序：完全性

完全性を持つものは 3 個



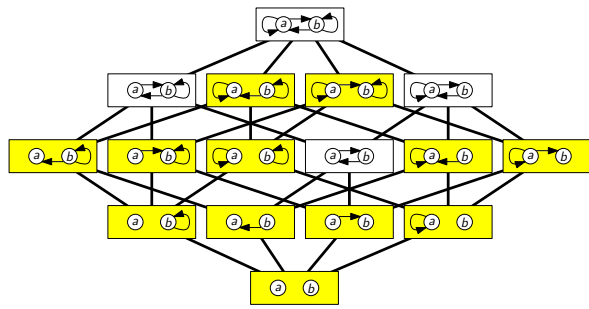
関係の上の半順序：対称性

対称性を持つものは 8 個



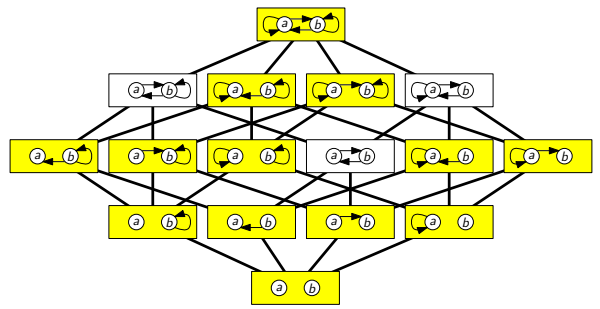
関係の上の半順序：反対称性

反対称性を持つものは12個



関係の上の半順序：推移性

推移性を持つものは13個



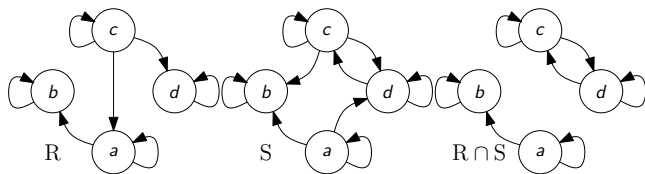
関係に対する操作と関係の性質

集合 A 上の関係 R, S

関係の共通部分と反射性

R と S が反射性を持つ  $\Rightarrow R \cap S$  も反射性を持つ

例



関係に対する操作と関係の性質：証明

集合 A 上の関係 R, S

関係の共通部分と反射性

R と S が反射性を持つ  $\Rightarrow R \cap S$  も反射性を持つ

証明：R と S が反射性を持つと仮定する

- ▶ 任意の  $x \in A$  を考える
- ▶ R が反射性を持つので、 $(x, x) \in R$  となる
- ▶ S も反射性を持つので、 $(x, x) \in S$  となる
- ▶ したがって、関係の共通部分の定義より、 $(x, x) \in R \cap S$  となる
- ▶ したがって、 $R \cap S$  は反射性を持つ □

注： $x R y$  を  $(x, y) \in R$  と書いている

関係に対する操作と関係の性質：続

集合 A 上の関係 R, S

関係の共通部分と対称性 (演習問題)

R と S が対称性を持つ  $\Rightarrow R \cap S$  も対称性を持つ

関係の共通部分と推移性 (演習問題)

R と S が推移性を持つ  $\Rightarrow R \cap S$  も推移性を持つ

関係の合併と完全性 (演習問題)

R と S が完全性を持つ  $\Rightarrow R \cup S$  も完全性を持つ

目次

- ① 関係に対する操作
- ② 関係の上の関係
- ③ 関係の閉包
- ④ 今日のまとめ

関係の閉包：まずは定義から

集合 A 上の関係 R

反射閉包 (reflex closure) とは？

R の反射閉包とは、R を含む反射性を持つ関係の中で、 $\subseteq$  に関して最小であるもの  $r(R)$  と表記する

対称閉包 (symmetric closure) とは？

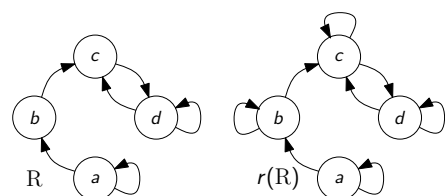
R の対称閉包とは、R を含む対称性を持つ関係の中で、 $\subseteq$  に関して最小であるもの  $s(R)$  と表記する

推移閉包 (transitive closure) とは？

R の推移閉包とは、R を含む推移性を持つ関係の中で、 $\subseteq$  に関して最小であるもの  $t(R)$  と表記する

反射閉包：直感

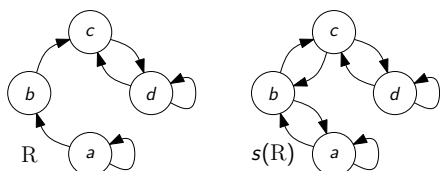
反射性を持つようになるまで、必要な矢印だけを追加する



その結果として得られるものが反射閉包

対称閉包：直感

対称性を持つようになるまで、必要な矢印だけを追加する



その結果として得られるものが対称閉包

関係の閉包：まずは定義から (再掲)

集合 A 上の関係 R

反射閉包 (reflex closure) とは？

R の反射閉包とは、R を含む反射性を持つ関係の中で、 $\subseteq$  に関して最小であるもの  $r(R)$  と表記する

対称閉包 (symmetric closure) とは？

R の対称閉包とは、R を含む対称性を持つ関係の中で、 $\subseteq$  に関して最小であるもの  $s(R)$  と表記する

推移閉包 (transitive closure) とは？

R の推移閉包とは、R を含む推移性を持つ関係の中で、 $\subseteq$  に関して最小であるもの  $t(R)$  と表記する

疑問：そもそも反射閉包，対称閉包，推移閉包は必ず存在するのか？

反射閉包の存在性：補題 A

証明したいこと

$(\mathcal{F}(R), \subseteq)$  において、 $\mathcal{F}(R)$  の最小元が存在する

まず、確認すること

補題 A

$\mathcal{F}(R) \neq \emptyset$

補題 A の証明：関係  $A^2$  を考える

- ▶ 任意の  $x \in A$  に対して、 $(x, x) \in A^2$  である
- ▶ したがって、 $A^2$  は反射性を持つ ..... (1)
- ▶ また、 $R \subseteq A^2$  である ..... (2)
- ▶ (1), (2) より、 $A^2 \in \mathcal{F}(R)$
- ▶ すなわち、 $\mathcal{F}(R) \neq \emptyset$  □

注：補題とは、定理を証明する際に用いる補助的な定理 (補助定理)

反射閉包の存在性：補題 B (i)

補題 B の証明 (i)

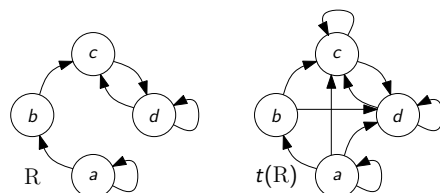
$\check{R}$  は反射性を持つ

(i) の証明：任意の  $x \in A$  を考える

- ▶ 任意の  $S \in \mathcal{F}(R)$  を考える
- ▶  $\mathcal{F}(R)$  の定義より、S は反射性を持つ
- ▶ したがって、 $(x, x) \in S$
- ▶ したがって、 $(x, x) \in \check{R}$  となる
- ▶ したがって、 $\check{R}$  は反射性を持つ □

推移閉包：直感

推移性を持つようになるまで、必要な矢印だけを追加する



その結果として得られるものが推移閉包

反射閉包の存在性

集合 A 上の関係 R

次のような関係の集合を考える

$$\mathcal{F}(R) = \{S \mid S \text{ は反射性を持つ } A \text{ 上の関係}, R \subseteq S\}$$

このとき、 $(\mathcal{F}(R), \subseteq)$  は半順序集合

証明したいこと

$(\mathcal{F}(R), \subseteq)$  において、 $\mathcal{F}(R)$  の最小元が存在する

この最小元  $\min \mathcal{F}(R)$  が R の反射閉包

前回の講義を思い出す

半順序集合において、最小元が存在するとは限らない

反射閉包の存在性：補題 B

証明したいこと

$(\mathcal{F}(R), \subseteq)$  において、 $\mathcal{F}(R)$  の最小元が存在する

次のような関係を考える

$$\check{R} = \{(x, y) \mid \text{任意の } S \in \mathcal{F}(R) \text{ に対して, } (x, y) \in S\}$$

補題 A ( $\mathcal{F}(R) \neq \emptyset$ ) より、 $\check{R}$  は確かに定義される

補題 B

$\check{R} \in \mathcal{F}(R)$

補題 B の証明：次の 2 つを証明すればよい

- (i)  $\check{R}$  は反射性を持つ
- (ii)  $R \subseteq \check{R}$

この 2 つが証明できれば、 $\check{R} \in \mathcal{F}(R)$  となる

反射閉包の存在性：補題 B (ii)

補題 B の証明 (ii)

$R \subseteq \check{R}$

(ii) の証明：任意の  $(x, y) \in R$  を考える

- ▶ 任意の  $S \in \mathcal{F}(R)$  を考える
- ▶  $\mathcal{F}(R)$  の定義より、 $R \subseteq S$
- ▶  $R \subseteq S$  と  $(x, y) \in R$  より、 $(x, y) \in S$
- ▶ すなわち、 $(x, y) \in \check{R}$
- ▶ したがって、 $R \subseteq \check{R}$

これで補題 B の証明が完了した □

## 証明したいこと

$(\mathcal{F}(R), \subseteq)$  において,  $\mathcal{F}(R)$  の最小元が存在する

定義の確認:  $\check{R}$  が  $\mathcal{F}(R)$  の最小元であるとは次の 2 つを満たすこと

- ▶  $\check{R} \in \mathcal{F}(R)$  (補題 B)
- ▶ 任意の  $S \in \mathcal{F}(R)$  に対して,  $\check{R} \subseteq S$  (補題 C)

## 補題 C

任意の  $S \in \mathcal{F}(R)$  に対して,  $\check{R} \subseteq S$

つまり, 補題 B と補題 C から

$\check{R}$  は半順序集合  $(\mathcal{F}(R), \subseteq)$  における  $\mathcal{F}(R)$  の最小元である

集合  $A$  上の関係  $R$

## 反射閉包 (reflex closure) とは?

$R$  の **反射閉包** とは,  $R$  を含む反射性を持つ関係の中で,  $\subseteq$  に関して最小であるもの  $r(R)$  と表記する

## 対称閉包 (symmetric closure) とは?

$R$  の **対称閉包** とは,  $R$  を含む対称性を持つ関係の中で,  $\subseteq$  に関して最小であるもの  $s(R)$  と表記する

## 推移閉包 (transitive closure) とは?

$R$  の **推移閉包** とは,  $R$  を含む推移性を持つ関係の中で,  $\subseteq$  に関して最小であるもの  $t(R)$  と表記する

同様に, 対称閉包と推移閉包が必ず存在することも証明できる

(演習問題)

- ▶ 集合  $A$  上の関係  $R$  に対して, 次のような関係の集合を考える

$$\mathcal{F}(R) = \{S \mid S \text{ は推移性を持つ } A \text{ 上の関係}, R \subseteq S\}$$

- ▶ そして, 次のような関係を考える

$$\check{R} = \{(x, y) \mid \text{任意の } S \in \mathcal{F}(R) \text{ に対して, } (x, y) \in S\}$$

- ▶ このとき, 半順序集合  $(\mathcal{F}(R), \subseteq)$  における  $\mathcal{F}(R)$  の最小元が  $\check{R}$  となる
- ▶ この  $\check{R}$  が  $R$  の推移閉包  $t(R)$  である

## この講義の目標

- ▶ 語学としての数学, コミュニケーションとしての数学

## 今日の目標

関係から別の関係を得る操作を理解し, 答えられるようになる

- ▶ 合併, 共通部分
- ▶ 逆
- ▶ 反射閉包, 対称閉包, 推移閉包

操作 = 写像

## 補題 C

任意の  $S \in \mathcal{F}(R)$  に対して,  $\check{R} \subseteq S$

補題 C の証明: 任意の  $S \in \mathcal{F}(R)$  を考える

- ▶ 任意の  $(x, y) \in \check{R}$  を考える
- ▶  $\check{R}$  の定義から,  $(x, y) \in S$
- ▶ したがって,  $\check{R} \subseteq S$  □

- ▶ 集合  $A$  上の関係  $R$  に対して, 次のような関係の集合を考える

$$\mathcal{F}(R) = \{S \mid S \text{ は対称性を持つ } A \text{ 上の関係}, R \subseteq S\}$$

- ▶ そして, 次のような関係を考える

$$\check{R} = \{(x, y) \mid \text{任意の } S \in \mathcal{F}(R) \text{ に対して, } (x, y) \in S\}$$

- ▶ このとき, 半順序集合  $(\mathcal{F}(R), \subseteq)$  における  $\mathcal{F}(R)$  の最小元が  $\check{R}$  となる
- ▶ この  $\check{R}$  が  $R$  の対称閉包  $s(R)$  である

- ① 関係に対する操作
- ② 関係の上の関係
- ③ 関係の閉包
- ④ 今日のまとめ

- ▶ 演習問題をやる
  - ▶ 相談推奨 (ひとりではやらない)
- ▶ 質問をする
  - ▶ 教員とティーチング・アシスタントは巡回
- ▶ 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