

Mục lục

I	Cơ sở của Toán rời rạc	1
1	Nguyên lý đếm cơ bản	2
1.1	Quy tắc cộng, nhân	2
1.2	Biểu đồ cây	13
1.3	Hoán vị, chỉnh hợp	14
1.4	Tổ hợp	23
1.5	Hoán vị lặp	31
1.6	Tổ hợp lặp	39
1.7	Sinh các hoán vị và tổ hợp	47
1.8	Số Catalan (đang cập nhật)	52
1.9	Tóm tắt	56
2	Nguyên lý cơ bản của logic	64
2.1	Phép toán cơ bản và bảng chân lý	64
2.2	Tương đương logic: luật logic	70
2.3	Kéo theo logic: quy tắc suy luận	78
2.4	Lượng từ: tình huống sử dụng	84
2.5	Lượng từ: chứng minh định lý	93
2.6	Tóm tắt	96
3	Lý thuyết tập hợp	98
3.1	Tập và tập con	98
3.2	Phép toán tập hợp và quy luật	108
3.3	Phép đếm và biểu đồ Venn	119
3.4	Tóm tắt	122
4	Tính chất của số nguyên: quy nạp toán học	125
4.1	Nguyên lý sắp tốt: quy nạp toán học	125

4.2	Định nghĩa đệ quy	138
4.3	Thuật toán chia: số nguyên tố	145
4.4	Ước chung lớn nhất: thuật toán Euclid	149
4.5	Định lý cơ bản của số học	158
4.6	Biểu diễn số nguyên và thuật toán	163
4.7	Tóm tắt Python	168
5	Quan hệ: hàm	172
5.1	Tích Descartes và quan hệ	172
5.2	Biểu diễn quan hệ	179
5.3	Hàm: đơn ánh	181
5.4	Toàn ánh: số Stirling loại II	191
5.5	Hàm đặc biệt	197
5.6	Nguyên lý chuồng bồ câu	202
5.7	Hàm hợp và hàm ngược	206
5.8	Độ phức tạp tính toán	214
5.9	Phân tích thuật toán	218
6	Quan hệ: hướng tiếp cận thứ hai	223
6.1	Quan hệ: thuộc tính và phép toán	223
6.2	Kiểm tra thuộc tính của quan hệ	232
6.3	Thứ tự bộ phận: biểu đồ Hasse	236
6.4	Quan hệ tương đương và phân hoạch	242
6.5	Bao đóng của quan hệ	245
II	Các phép đếm nâng cao	249
7	Nguyên lý bù trừ	250
7.1	Nguyên lý bù trừ	250
7.2	Nguyên lý bù trừ tổng quát	259
7.3	Sắp xếp: không vật nào đúng vị trí	259
7.4	Đa thức rook	260
7.5	Sắp xếp có vị trí bị cấm	260
7.6	Tóm tắt	260
7.7	Bài tập bổ sung	260

8 Hàm sinh	261
8.1 Ví dụ mở đầu	263
8.2 Định nghĩa và ví dụ: kỹ thuật tính	266
8.3 Phân hoạch số nguyên	281
8.4 Hàm sinh mũ	286
8.5 Toán tử tổng	292
9 Hệ thức đệ quy	297
9.1 Định nghĩa	298
9.2 Python	299
9.3 Hệ thức đệ quy tuyến tính cấp một	301
9.4 Hệ thức đệ quy tuyến tính thuần nhất hệ số hằng	317
9.5 Hệ thức đệ quy tuyến tính không thuần nhất hệ số hằng	334
9.6 Phương pháp tính tổng	337
9.7 Phương pháp hàm sinh	338
9.8 Hệ thức đệ quy phi tuyến đặc biệt	345
9.9 Thuật toán chia để trị	347
III Lý thuyết đồ thị và ứng dụng	354
10 Mở đầu về lý thuyết đồ thị	355
10.1 Định nghĩa và ví dụ	355
10.2 Đồ thị con, phần bù và đẳng cấu đồ thị	357
10.3 Bậc của đỉnh: đường và chu trình Euler	358
10.4 Đồ thị phẳng	361
10.5 Đường và chu trình Hamilton	362
10.6 Tô màu đồ thị và đa thức sắc độ	363
11 Cây	364
11.1 Định nghĩa, tính chất, và ví dụ	364
11.2 Cây có gốc	365
11.3 Cây và sắp xếp	370
11.4 Cây có trọng số và mã tiền tố	371
11.5 Các thành phần liên thông và điểm nối	376

12 Tối ưu và tìm kiếm	377
12.1 Thuật toán đường đi ngắn nhất Dijkstra	377
12.2 Cây bao trùm nhỏ nhất: thuật toán Kruskal, Prim	377
12.3 Mạng vận tải: định lý Max-Flow Min-Cut	377
12.4 Lý thuyết tìm kiếm	377
 IV Đại số hiện đại ứng dụng	 378
13 Vành và số học đồng dư	379
13.1 Cấu trúc vành: định nghĩa và ví dụ	379
13.2 Tính chất vành và vành con	385
13.3 Vành các số nguyên modulo n	387
13.4 Đồng cấu và đẳng cấu nhóm, vành	394
13.5 Định lý phần dư Trung Quốc	395
13.6 Mã hóa khóa công khai: Giới thiệu	398
13.7 Mã hóa khóa công khai: Phương pháp Rabin	401
13.8 Mã hóa khóa công khai: RSA	407
 14 Nhóm, lý thuyết mã, và phương pháp liệt kê Polya	 413
14.1 Định nghĩa, ví dụ, và tính chất cơ bản	413
14.2 Đồng cấu, đẳng cấu, và nhóm cyclic	414
14.3 Lớp kề và định lý Lagrange	415
14.4 Sơ lược về lý thuyết mã	416
14.5 Khoảng cách Hamming	416
14.6 Ma trận sinh và kiểm tra chẵn lẻ	416
14.7 Nhóm các mã: giải mã với coset leaders	416
14.8 Ma trận Hamming	416
14.9 Phép đếm và sự tương đương: định lý Burnside	416
14.10 Chỉ số chu trình	420
14.11 Định lý liệt kê Polya	420
 15 Trường hữu hạn và thiết kế tổ hợp	 421

Chương 6

Quan hệ: hướng tiếp cận thứ hai

6.1	Quan hệ: thuộc tính và phép toán	223
6.2	Kiểm tra thuộc tính của quan hệ	232
6.3	Thứ tự bộ phận: biểu đồ Hasse	236
6.4	Quan hệ tương đương và phân hoạch	242
6.5	Bao đóng của quan hệ	245

6.1 Quan hệ: thuộc tính và phép toán

Nhắc lại định nghĩa ở [Chương 5](#) về quan hệ hai ngôi

Định nghĩa 6.1. Cho các tập A, B . Mỗi tập con của $A \times B$ gọi là quan hệ (hai ngôi) từ A vào B . Mỗi tập con của $A \times A$ gọi là quan hệ (hai ngôi) trên A .

Ví dụ 6.1. Với $\mathcal{U} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$, xét $C = \{1, 2, 3, 6\} \subseteq \mathcal{U}$. Định nghĩa quan hệ \mathcal{R} trên $\mathcal{P}(\mathcal{U})$ bởi $A \mathcal{R} B$ nếu $A \cap C = B \cap C$.

- 1) $\{1, 2, 4, 5\}$ và $\{1, 2, 5, 7\}$ có quan hệ vì $\{1, 2, 4, 5\} \cap C = \{1, 2\} = \{1, 2, 5, 7\} \cap C$.
- 2) $X = \{4, 5\}$ và $Y = \{7\}$ có quan hệ vì $X \cap C = \emptyset = Y \cap C$.
- 3) $S = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ và $T = \{1, 2, 3, 6, 7\}$ không có quan hệ – tức là, $S \not\mathcal{R} T$ – vì $S \cap C = \{1, 2, 3\}$, nhưng $T \cap C = \{1, 2, 3, 6\}$.

6.1.1 Thuộc tính của quan hệ

Định nghĩa 6.2. Quan hệ \mathcal{R} trên tập A gọi là

a) *phản xạ nếu*

$$(a, a) \in \mathcal{R}, \forall a \in A. \quad (6.1)$$

b) *đối xứng nếu*

$$\forall a, b \in A, (a, b) \in \mathcal{R} \Rightarrow (b, a) \in \mathcal{R} \quad (6.2)$$

c) *phản xứng nếu*

$$\forall a, b \in A, (a \mathcal{R} b \text{ và } b \mathcal{R} a) \Rightarrow a = b \quad (6.3)$$

tức là cách duy nhất để có cả a “liên quan đến” b và b “liên quan đến” a là khi a và b là một – cùng là một phần tử của A .

d) *bắc cầu nếu*

$$\forall a, b, c \in A, (a, b), (b, c) \in \mathcal{R} \Rightarrow (a, c) \in \mathcal{R} \quad (6.4)$$

tức là nếu a “liên quan đến” b , và b “liên quan đến” c , ta muốn a “liên quan đến” c , với b đóng vai trò “trung gian”.

Ví dụ 6.2. Cho $n \in \mathbb{Z}^+$. Với $a, b \in \mathbb{Z}$, quan hệ \mathcal{R} xác định bởi $a \mathcal{R} b$ nếu $n \mid (a - b)$, gọi là *quan hệ modulo n* . Chẳng hạn, với $n = 7$, ta có $9 \mathcal{R} 2$, $-3 \mathcal{R} 11$, $(14, 0) \in \mathcal{R}$, nhưng $3 \not\mathcal{R} 7$ (tức là, 3 không có quan hệ với 7).

Quan hệ modulo n có các tính chất phản xạ, đối xứng, bắc cầu:

$$\text{a) } n \mid (a - a), \forall a \in \mathbb{Z};$$

$$\text{b) } \forall a, b \in \mathbb{Z}, n \mid (a - b) \Rightarrow n \mid (b - a);$$

$$\text{c) } \forall a, b, c \in \mathbb{Z}, n \mid (a - b) \text{ và } n \mid (b - c) \Rightarrow n \mid (a - c);$$

và không có tính phản xứng vì $(n, 0) \in \mathcal{R}$ và $(n, 0) \in \mathcal{R}$.

Ví dụ 6.3. Định nghĩa quan hệ \mathcal{R} trên \mathbb{Z} bởi $a \mathcal{R} b$, hay (a, b) , nếu $a \leq b$. Tập con này của $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ là quan hệ “bé hơn hoặc bằng” trên \mathbb{Z} , và nó cũng có thể định

nghĩa trên \mathbb{Q}, \mathbb{R} , nhưng không được trên \mathbb{C} .

Quan hệ \leq này trên \mathbb{Z} (và cả trên \mathbb{Q}, \mathbb{R}) có các tính chất phản xạ, phản xứng, bắc cầu

a) $a \leq a, \forall a \in \mathbb{Z};$

b) $\forall a, b \in \mathbb{Z}, a \leq b \text{ và } b \leq a \Rightarrow a = b;$

c) $\forall a, b, c \in \mathbb{Z}, a \leq b \text{ và } b \leq c \Rightarrow a \leq c;$

và không có tính đối xứng vì $0 \leq 1$ nhưng không có $1 \leq 0$.

Ví dụ 6.4. Định nghĩa quan hệ ước \mathcal{R} trên \mathbb{Z}^+ bởi $a \mathcal{R} b$ nếu $a \mid b$, tức là, $b = ac$ với $c \in \mathbb{Z}^+$. Kiểm tra các thuộc tính phản xạ, đối xứng, bắc cầu của \mathcal{R} .

Quan hệ ước trên \mathbb{Z}^+ có các tính chất phản xạ, phản xứng, bắc cầu

a) $a \mid a, \forall a \in \mathbb{Z}^+;$

b) $\forall a, b \in \mathbb{Z}^+, a \mid b \text{ và } b \mid a \Rightarrow a = b;$

Thật vậy, $a \mid b \Rightarrow b = aq$, và $b \mid a \Rightarrow a = bs$, với $q, s \in \mathbb{Z}^+$. Khi đó

$$a = bs = (aq)s = a(qs) \Rightarrow qs = 1 \Rightarrow q = s = 1 \Rightarrow a = b.$$

c) $\forall a, b, c \in \mathbb{Z}^+, a \mid b \text{ và } b \mid c \Rightarrow a \mid c;$

Thật vậy $a \mid b \Rightarrow b = aq$, và $b \mid c \Rightarrow c = bs$, với $q, s \in \mathbb{Z}^+$. Khi đó

$$c = bs = (aq)s = a(qs), \text{ với } qs \in \mathbb{Z}^+ \Rightarrow a \mid c.$$

và không đối xứng vì $1 \mid 2$ nhưng $2 \nmid 1$.

Ví dụ 6.5. Cho tập \mathcal{U} , định nghĩa quan hệ tập con \mathcal{R} trên $\mathcal{P}(\mathcal{U})$ bởi $(A, B) \in \mathcal{R}$ nếu $A \subseteq B$, với $A, B \subseteq \mathcal{U}$. Quan hệ tập con có các tính chất phản xạ, phản xứng, bắc cầu

a) $\forall A \in \mathcal{P}(\mathcal{U}), A \subseteq A$

b) $\forall A, B \in \mathcal{P}(\mathcal{U}), A \subseteq B \text{ và } B \subseteq A \Rightarrow A = B$

c) $\forall A, B, C \in \mathcal{P}(\mathcal{U}), A \subseteq B \text{ và } B \subseteq C \Rightarrow A \subseteq C$

và không có tính bắc cầu, chẳng hạn, nếu có $x \in A$, thì $\emptyset \subseteq \{x\}$ nhưng $\{x\} \not\subseteq \emptyset$.

Ví dụ 6.6. Cho tập hữu hạn A cỡ n . Có bao nhiêu quan hệ trên A ? Trong các quan hệ đó, có bao nhiêu quan hệ có tính chất

- | | |
|--------------|-------------------------|
| a) phản xạ? | c) phản xạ và đối xứng? |
| b) đối xứng? | d) phản xứng? |

Giải. $|A \times A| = n^2$, nên theo **Định lý 3.3** có 2^{n^2} quan hệ trên A .

Giả sử $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$.

a) Nếu $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$, quan hệ \mathcal{R} phản xạ khi và chỉ khi $\{(a_i, a_i) \mid 1 \leq i \leq n\} \subseteq \mathcal{R}$. Mỗi cặp $(a_i, a_j) \in A \times A, i \neq j, 1 \leq i, j \leq n$ trong $n^2 - n$ cặp còn lại có thể thuộc hoặc không thuộc \mathcal{R} , tức là có 2 lựa chọn. Theo quy tắc nhân, có 2^{n^2-n} quan hệ phản xạ trên A .

b) Để quan hệ \mathcal{R} trên A đối xứng, xét mỗi cặp $(a_i, a_j) \in A \times A, 1 \leq i, j \leq n$:

1) \mathcal{R} có thể có cặp $(a_i, a_i), 1 \leq i \leq n$ hoặc không, tức là, mỗi cặp có hai lựa chọn.

2) \mathcal{R} chứa $\mathcal{R}_{ij} = \{(a_i, a_j), (a_j, a_i)\}, 1 \leq i < j \leq n$ hoặc không. Mỗi \mathcal{R}_{ij} cũng có hai lựa chọn. Có $\frac{n^2 - n}{2}$ tập \mathcal{R}_{ij} như vậy.

Do đó, theo quy tắc nhân, có $2^{n + \frac{n^2 - n}{2}} = 2^{\frac{n(n+1)}{2}}$ quan hệ đối xứng trên một tập cỡ n .

c) Nếu \mathcal{R} là quan hệ phản xạ và đối xứng trên A thì $(a_i, a_i) \in \mathcal{R}, \forall i = \overline{1, n}$, tức là mỗi cặp (a_i, a_i) chỉ có một lựa chọn. Vậy có $2^{\frac{n(n-1)}{2}}$ quan hệ phản xạ và đối xứng trên tập cỡ n .

d) Tách

$$A \times A = \{(a, a) \mid a \in A\} \cup \{(a, b), (b, a) \mid a, b \in A, a \neq b\}$$

để thấy muốn xây dựng một quan hệ phản xứng \mathcal{R} trên A , cần

1) Mỗi $(a, a) \in A \times A$ thuộc \mathcal{R} hay không cũng không ảnh hưởng đến tính phản xứng của \mathcal{R} .

- 2) Với phần tử dạng (a, b) , $a \neq b$, ta phải xét cả (a, b) và (b, a) . Để \mathcal{R} vẫn phản xứng, có ba lựa chọn: (i) chỉ $(a, b) \in \mathcal{R}$; (ii) chỉ $(b, a) \in \mathcal{R}$; hoặc (iii) cả (a, b) và (b, a) đều không thuộc \mathcal{R} .

Vì vậy theo quy tắc nhân, số quan hệ phản xứng trên A là $2^n \cdot 3^{\frac{n(n-1)}{2}}$.

□

Ví dụ 6.7. Quan hệ \mathcal{R} trên \mathbb{Z} xác định bởi $a \mathcal{R} b$ nếu $ab \geq 0$. Kiểm tra các thuộc tính phản xạ, đối xứng, bắc cầu của \mathcal{R} .

Giải. a) Mọi số nguyên x đều thỏa mãn $ax = x^2 \geq 0$, nên $a \mathcal{R} a$, tức là, \mathcal{R} phản xạ.

b) Nếu $a, b \in \mathbb{Z}$ và $a \mathcal{R} b$, thì $a \mathcal{R} b \Rightarrow ab \geq 0 \Rightarrow ba \geq 0 \Rightarrow b \mathcal{R} a$, nên \mathcal{R} đối xứng.

c) Nếu $a \mathcal{R} b$ và $b \mathcal{R} c$ liệu có $a \mathcal{R} c$, hay $ab \geq 0$ và $bc \geq 0$ có suy ra $ac \geq 0$? Ta có $(ab)(bc) \geq 0$ hay $(ac)b^2 \geq 0$. Điều này chỉ dẫn đến $ac \geq 0$ khi $b^2 > 0$, tức là, $b \neq 0$. Với $b = 0$, ta luôn có $a \mathcal{R} b$ và $b \mathcal{R} c$, $\forall a, c \in \mathbb{Z}$, nhưng không phải lúc nào cũng có $ac \geq 0$, chẳng hạn $a = 1, c = -1$. Do đó \mathcal{R} không bắc cầu.

□

Ví dụ 6.8. Trên tập $A = \{1, 2, 3\}$, lấy một ví dụ về quan hệ có hoặc không có tính phản xạ, đối xứng, phản xứng, bắc cầu.

Giải.

k	phản xạ	đối xứng	phản xứng	bắc cầu	Quan hệ \mathcal{R}_k
1	có	có	có	có	$\{(1, 1), (2, 2), (3, 3)\}$
2	có	có	có	không	không có
3	có	có	không	có	$\{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (1, 2), (2, 1)\}$
4	có	có	không	không	$\{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (1, 2), (2, 1), (2, 3), (3, 2)\}$
5	có	không	có	có	$\{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (1, 2), (1, 3), (2, 3)\}$
6	có	không	có	không	$\{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (1, 2), (2, 3)\}$

7	có	không	không	có	$\{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (1, 2), (1, 3), (2, 1), (2, 3)\}$
8	có	không	không	không	$\{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (1, 2), (2, 1), (2, 3)\}$
9	không	có	có	có	$\{(1, 1), (3, 3)\}$
10	không	có	có	không	không có
11	không	có	không	có	$\{(1, 1), (3, 3), (1, 3), (3, 1)\}$
12	không	có	không	không	$\{(1, 1), (1, 2), (2, 1), (2, 3), (3, 2)\}$
13	không	không	có	có	$\{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (2, 3)\}$
14	không	không	có	không	$\{(1, 1), (1, 2), (2, 3)\}$
15	không	không	không	có	$\{(1, 1), (2, 2), (1, 2), (1, 3), (2, 1), (2, 3)\}$
16	không	không	không	không	$\{(1, 1), (2, 2), (1, 2), (2, 1), (2, 3)\}$

□

Cần lưu ý, “không đối xứng” không đồng nghĩa với “phản xứng”. Chẳng hạn trong ví dụ trên $\mathcal{R}_1, \mathcal{R}_2, \mathcal{R}_9, \mathcal{R}_{10}$ vừa đối xứng, vừa phản xứng, và $\mathcal{R}_7, \mathcal{R}_8, \mathcal{R}_{15}, \mathcal{R}_{16}$ vừa không đối xứng, vừa không phản xứng.

Xét thêm ví dụ sau

Ví dụ 6.9. Đặt $\mathcal{F} = \{f \mid f : \mathbb{Z}^+ \rightarrow \mathbb{R}\}$. Với $f, g \in \mathcal{F}$, định nghĩa quan hệ \mathcal{R} trên \mathcal{F} bởi $f \mathcal{R} g$ nếu $f \in O(g)$. Khi đó \mathcal{R} phản xạ và bắc cầu.
Nếu $f, g : \mathbb{Z}^+ \rightarrow \mathbb{R}$ xác định bởi $f(n) = n$ và $g(n) = n + 5$, thì $f \mathcal{R} g$ và $g \mathcal{R} f$ nhưng $f \neq g$, vì thế \mathcal{R} không phản xứng. Ngoài ra, nếu $h : \mathbb{Z}^+ \rightarrow \mathbb{R}$ cho bởi $h(n) = n^2$, thì $f \mathcal{R} h$ nhưng $h \not\mathcal{R} f$. Do đó, \mathcal{R} cũng không đối xứng.

Định nghĩa 6.3. Quan hệ \mathcal{R} trên tập A gọi là thứ tự (bộ phận), nếu \mathcal{R} phản xạ, phản xứng, và bắc cầu.

Ví dụ 6.10. a) Quan hệ \leq trên \mathbb{Z} (và cả trên \mathbb{Q}, \mathbb{R}), quan hệ ước trên \mathbb{Z}^+ , quan hệ tập con là các quan hệ thứ tự.
b) Trong Ví dụ 6.8, trên $A = \{1, 2, 3\}$, các quan hệ $\mathcal{R}_1 = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3)\}$ và $\mathcal{R}_5 = \{(1, 2), (2, 2), (3, 3), (1, 2), (1, 3), (2, 3)\}$ là các quan hệ thứ tự.

Ví dụ 6.11. a) Đặt $A = \{1, 2, 3, 4, 6, 12\}$, là tập các ước dương của 12. Định nghĩa quan hệ \mathcal{R} trên A bởi: $a \mathcal{R} b$ nếu $a \mid b$.
i) Liệt kê các cặp của \mathcal{R} .

ii) Chứng minh \mathcal{R} là quan hệ thứ tự.

b) Tổng quát, cho số nguyên dương $n > 1$, xét $A = \{a \in \mathbb{Z}^+ : a \mid n\}$, là tập các ước dương của $n \in \mathbb{Z}^+, n > 1$. Theo định lý cơ bản của số học $n = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_k^{e_k}$, trong đó $k \in \mathbb{Z}^+, p_1 < p_2 < \dots < p_k, p_i$ nguyên tố và $e_i \in \mathbb{Z}^+$ với $1 \leq i \leq k$.

Trên A vẫn xét quan hệ ước \mathcal{R} . Tính $|\mathcal{R}|$.

Giải. a) i) \mathcal{R} gồm 18 cặp:

$$\mathcal{R} = \{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (1, 4), (1, 6), (1, 12), (2, 2), (2, 4), (2, 6), (2, 12), (3, 3), (3, 6), (3, 12), (4, 4), (4, 12), (6, 6), (6, 12), (12, 12)\}.$$

ii) Giống như quan hệ ước trên \mathbb{Z}^+ , \mathcal{R} phản xạ và bắc cầu. Ngoài ra, nếu $a, b \in A$, ta có $a \mathcal{R} b$ và $b \mathcal{R} a$, thì

$$a \mathcal{R} b \Rightarrow b = as, \text{ với } s \in \mathbb{Z}^+, \text{ và}$$

$$b \mathcal{R} a \Rightarrow a = bt, \text{ với } t \in \mathbb{Z}^+.$$

Do đó, $b = as = (bt)s = b(st)$, và vì $b \neq 0$ nên $st = 1$. Mặt khác $s, t \in \mathbb{Z}^+$ nên $s = t = 1$, vì vậy $a = b$ và \mathcal{R} phản xứng. Vậy \mathcal{R} là thứ tự bộ phận trên A .

b) Mỗi ước dương của n có dạng $p_1^{r_1} p_2^{r_2} \dots p_k^{r_k}$ trong đó $0 \leq r_i \leq e_i$ với $1 \leq i \leq k$, nên r_i có $e_i + 1$ lựa chọn. Theo quy tắc nhân, $|A| = \prod_{i=1}^k (e_i + 1)$. Mỗi $(a, b) \in \mathcal{R}$ có dạng

$$a = p_1^{r_1} p_2^{r_2} \dots p_k^{r_k} \text{ và } b = p_1^{s_1} p_2^{s_2} \dots p_k^{s_k},$$

trong đó $0 \leq r_i \leq s_i \leq e_i$ với $1 \leq i \leq k$. Các cặp (r_i, s_i) gồm hai dạng: (i) (r_i, r_i) , $0 \leq r_i \leq e_i$ với $e_i + 1$ lựa chọn, và (ii) (r_i, s_i) , $0 \leq r_i < s_i \leq e_i$ với $\binom{e_i + 1}{2}$ lựa chọn. Vì vậy, số cặp (r_i, s_i) là

$$(e_i + 1) + \binom{e_i + 1}{2} = (e_i + 1) + \frac{(e_i + 1)e_i}{2} = \frac{(e_i + 1)(e_i + 2)}{2} = \binom{e_i + 2}{2}.$$

Theo quy tắc nhân, $|\mathcal{R}| = \prod_{i=1}^k \binom{e_i + 2}{2}$.

□

Định nghĩa 6.4. Quan hệ \mathcal{R} trên tập A gọi là tương đương, nếu \mathcal{R} phản xạ, đối xứng và bắc cầu.

Ví dụ 6.12. a) Quan hệ modulo n là quan hệ tương đương.

b) Trong Ví dụ 6.8, trên $A = \{1, 2, 3\}$, các quan hệ $\mathcal{R}_1 = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3)\}$ và $\mathcal{R}_3 = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (1, 2), (2, 1)\}$ là các quan hệ tương đương.

c) Với tập A tùy ý, $A \times A$ là quan hệ tương đương lớn nhất trên A , và quan hệ bằng nhau $\mathcal{R} = \{(a, a) \mid a \in A\}$ vừa là quan hệ thứ tự nhỏ nhất, vừa là quan hệ tương đương nhỏ nhất trên A .

d) Cho $A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$, $B = \{x, y, z\}$, và toàn ánh $f : A \rightarrow B$

$$f = \{(1, x), (2, z), (3, x), (4, y), (5, z), (6, y), (7, x)\}.$$

Định nghĩa quan hệ \mathcal{R} trên A bởi: $a \mathcal{R} b$ nếu $f(a) = f(b)$. Chẳng hạn, $1 \mathcal{R} 1$, $1 \mathcal{R} 3$, $2 \mathcal{R} 5$, $3 \mathcal{R} 1$, và $4 \mathcal{R} 6$.

- 1) Với mỗi $a \in A$, $f(a) = f(a)$ vì f là hàm, vì thế $a \mathcal{R} a$, và \mathcal{R} phản xạ.
- 2) Giả sử $a, b \in A$ và $a \mathcal{R} b$. Khi đó $f(a) = f(b) \Rightarrow f(b) = f(a) \Rightarrow a \mathcal{R} b$, nên \mathcal{R} đối xứng.
- 3) Nếu $a, b, c \in A$ với $a \mathcal{R} b$ và $b \mathcal{R} c$, thì $f(a) = f(b)$ và $f(b) = f(c)$. Khi đó $f(a) = f(c)$ hay $a \mathcal{R} c$, và \mathcal{R} bắc cầu.

Vậy \mathcal{R} là quan hệ tương đương. Cụ thể

$$\mathcal{R} = \{(1, 1), (1, 3), (1, 7), (2, 2), (2, 5), (3, 1), (3, 3), (3, 7), (4, 4), (4, 6), (5, 2), (5, 5), (6, 4), (6, 6), (7, 1), (7, 3), (7, 7)\}.$$

e) Nếu \mathcal{R} là quan hệ trên A , thì \mathcal{R} vừa là quan hệ tương đương, vừa là thứ tự trên A khi và chỉ khi \mathcal{R} là quan hệ bằng nhau trên A .

6.1.2 Phép toán giữa các quan hệ

Các quan hệ vốn là tập hợp, nên trước hết, có thể thực hiện phép toán tập hợp thông thường đối với chúng. Ngoài ra, xét phép toán quan hệ đặc biệt sau

Định nghĩa 6.5. Cho các tập A, B, C và các quan hệ $\mathcal{R}_1 \subseteq A \times B$, $\mathcal{R}_2 \subseteq B \times C$. Quan hệ hợp thành $\mathcal{R}_1 \circ \mathcal{R}_2$ từ A vào C xác định bởi $\mathcal{R}_1 \circ \mathcal{R}_2 = \{(x, z) \mid x \in A, z \in C \text{ và } \exists y \in B, (x, y) \in \mathcal{R}_1, (y, z) \in \mathcal{R}_2\}$.

Ví dụ 6.13. Cho $A = \{1, 2, 3, 4\}$, $B = \{w, x, y, z\}$, và $C = \{5, 6, 7\}$. Xét $\mathcal{R}_1 = \{(1, x), (2, x), (3, y), (3, z)\} \subseteq A \times B$, và $\mathcal{R}_2 = \{(w, 5), (x, 6)\} \subseteq B \times C$. Khi đó $\mathcal{R}_1 \circ \mathcal{R}_2 = \{(1, 6), (2, 6)\} \subseteq A \times C$. Nếu $\mathcal{R}_3 = \{(w, 5), (w, 6)\} \subseteq B \times C$, thì $\mathcal{R}_1 \circ \mathcal{R}_3 = \emptyset$.

Ví dụ 6.14. Đặt A là tập các nhân viên của một trung tâm tin học, B là tập các ngôn ngữ lập trình cấp cao, và C là tập các dự án $\{p_1, p_2, \dots, p_8\}$ mà người quản lý phải phân công cho những người trong A . Xét $\mathcal{R}_1 \subseteq A \times B$, trong đó một cặp $(N. V. An, Java)$ để chỉ nhân viên N. V. An thành thạo Java (và có thể cả các ngôn ngữ lập trình khác). Quan hệ $\mathcal{R}_2 \subseteq B \times C$ chứa các cặp như $(Java, p_2)$ để chỉ Java là ngôn ngữ được cân nhắc để triển khai dự án p_2 . Trong quan hệ hợp thành $\mathcal{R}_1 \circ \mathcal{R}_2$ có cặp $(N. V. An, p_2)$, tức là có thể phân công N. V. An về dự án p_2 . Quan hệ $\mathcal{R}_1 \circ \mathcal{R}_2$ mô tả quá trình đối chiếu giữa nhân viên và dự án dựa trên kiến thức của nhân viên về các ngôn ngữ lập trình cụ thể.

Định lý 6.1. Cho các tập A, B, C, D và các quan hệ $\mathcal{R}_1 \subseteq A \times B$, $\mathcal{R}_2 \subseteq B \times C$, $\mathcal{R}_3 \subseteq C \times D$. Khi đó $\mathcal{R}_1 \circ (\mathcal{R}_2 \circ \mathcal{R}_3) = (\mathcal{R}_1 \circ \mathcal{R}_2) \circ \mathcal{R}_3$.

Nhờ định lý này, ta có thể viết $\mathcal{R}_1 \circ \mathcal{R}_2 \circ \mathcal{R}_3$ mà không gây nhầm lẫn.

Định nghĩa 6.6. Cho quan hệ \mathcal{R} trên A . Lũy thừa của \mathcal{R} là các quan hệ được định nghĩa đệ quy bởi

$$a) \mathcal{R}^1 = \mathcal{R}; \text{ và}$$

$$b) \mathcal{R}^k = \mathcal{R} \circ \mathcal{R}^{k-1} \text{ với } k = 2, 3, \dots$$

Ví dụ 6.15. Nếu $A = \{1, 2, 3, 4\}$ và $\mathcal{R} = \{(1, 2), (1, 3), (2, 4), (3, 2)\}$, thì $\mathcal{R}^2 = \{(1, 4), (1, 2), (3, 4)\}$, $\mathcal{R}^3 = \{(1, 4)\}$, và với $n \geq 4$, $\mathcal{R}^n = \emptyset$.

6.2 Kiểm tra thuộc tính của quan hệ

6.2.1 Kiểm tra bằng đồ thị

Biểu diễn đồ thị thuận tiện để nhận dạng một số thuộc tính của quan hệ, phù hợp nhất với quan hệ cỡ nhỏ trên tập cỡ nhỏ.

Cho tập hữu hạn A , và quan hệ \mathcal{R} trên A .

- a) \mathcal{R} phản xạ \Leftrightarrow có vòng tại mọi đỉnh.
- b) \mathcal{R} đối xứng \Leftrightarrow giữa hai cặp đỉnh khác nhau a và b , hoặc không có cạnh, hoặc có cả hai cạnh (a, b) và (b, a) .
- c) \mathcal{R} phản xứng \Leftrightarrow giữa hai cặp đỉnh khác nhau có không quá một cạnh.

6.2.2 Kiểm tra bằng ma trận quan hệ

Đối với ma trận 0–1, ta vẫn dùng phép cộng và nhân ma trận thông thường, như [Ví dụ 1.9](#) ở [trang 8](#), nhưng *quy ước* $1 + 1 = 1$ (gọi là phép cộng Boole).

Định lý 6.2. Cho các tập hữu hạn khác rỗng A, B, C , và các quan hệ $\mathcal{R}_1 \subseteq A \times B, \mathcal{R}_2 \subseteq B \times C$. Khi đó $M(\mathcal{R}_1 \circ \mathcal{R}_2) = M(\mathcal{R}_1) \cdot M(\mathcal{R}_2)$.

Ví dụ 6.16. Xét lại các tập A, B, C và quan hệ $\mathcal{R}_1, \mathcal{R}_2$ trong [Ví dụ 6.13](#). Tính $\mathcal{R}_1 \circ \mathcal{R}_2$ thông qua ma trận quan hệ.

Giải. Ta có $M(\mathcal{R}_1) = \begin{matrix} & w & x & y & z \\ \begin{matrix} (1) \\ (2) \\ (3) \\ (4) \end{matrix} & \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \end{matrix}, M(\mathcal{R}_2) = \begin{matrix} & 5 & 6 & 7 \\ \begin{matrix} (w) \\ (x) \\ (y) \\ (z) \end{matrix} & \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \end{matrix}.$ Suy ra

$$M(\mathcal{R}_1 \circ \mathcal{R}_2) = M(\mathcal{R}_1) \cdot M(\mathcal{R}_2) = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{matrix} & 5 & 6 & 7 \\ \begin{matrix} (1) \\ (2) \\ (3) \\ (4) \end{matrix} & \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \end{matrix}$$

và cho kết quả $\mathcal{R}_1 \circ \mathcal{R}_2 = \{(1, 6), (2, 6)\}$. □

```

1 import numpy as np
2 M1 = np.array([[0, 1, 0, 0],
3               [0, 1, 0, 0],
4               [0, 0, 1, 1],
5               [0, 0, 0, 0]], dtype=bool)
6 M2 = np.array([[1, 0, 0],
7               [0, 1, 0],
8               [0, 0, 0],
9               [0, 0, 0]], dtype=bool)
10 M = M1.dot(M2)
11 np.array(M, dtype=int)

```

Cho tập hữu hạn khác rỗng A và quan hệ \mathcal{R} trên A . Cố định vị trí các phần tử của A . Khi đó $M(\mathcal{R}^m) = [M(\mathcal{R})]^m, \forall m \in \mathbb{Z}^+$.

Ví dụ 6.17. Cho $A = \{1, 2, 3, 4\}$ và $\mathcal{R} = \{(1, 2), (1, 3), (2, 4), (3, 2)\}$, như trong Ví dụ 6.15. Xác định $\mathcal{R}^m, m = 2, 3, \dots$ thông qua ma trận quan hệ.

Giải. Ta có

$$\begin{aligned}
 M(\mathcal{R}) &= \begin{matrix} & \begin{matrix} 1 & 2 & 3 & 4 \end{matrix} \\ \begin{matrix} (1) \\ (2) \\ (3) \\ (4) \end{matrix} & \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \end{matrix} \Rightarrow M(\mathcal{R}^2) = [M(\mathcal{R})]^2 = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \\
 M(\mathcal{R}^3) &= \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \quad M(\mathcal{R}^4) = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} = \mathbf{0} \Rightarrow M(\mathcal{R}^m) = \mathbf{0}, \forall m \geq 4.
 \end{aligned}$$

Ta được $\mathcal{R}^2 = \{(1, 2), (1, 4), ((3, 4))\}$, $\mathcal{R}^3 = \{(1, 4)\}$, và $\mathcal{R}^m = \emptyset$, $\forall m \geq 4$. □

```

1 import numpy as np
2 M = np.array([[0, 1, 1, 0],
3               [0, 0, 0, 1],
4               [0, 1, 0, 0],
5               [0, 0, 0, 0]], dtype=bool)
6
7 m = 4
8 L = M.copy()
9 for k in range(2, m+1):
10     L = M.dot(L) # lưu M^k
11     print(k, np.array(L, dtype=int))

```

Định nghĩa 6.7. Cho $E = (e_{ij})_{m \times n}$, $F = (f_{ij})_{m \times n}$ là hai ma trận 0-1. Ta nói E đứng trước, hay nhỏ hơn, F , và viết $E \leq F$ nếu $e_{ij} \leq f_{ij}$, $\forall i = \overline{1, m}, j = \overline{1, n}$.

Ví dụ 6.18. Với $E = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$ và $F = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$, ta có $E \leq F$. Ở đây, có 8 ma trận 0-1 G thỏa mãn $E \leq G$.

Định nghĩa 6.8. Với $n \in \mathbb{Z}^+$, ma trận đơn vị $I_n = (\delta_{ij})_{n \times n}$ là ma trận 0-1 trong đó $\delta_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{nếu } i = j \\ 0, & \text{nếu } i \neq j. \end{cases}$

Định nghĩa 6.9. Cho $A = (a_{ij})_{m \times n}$ là ma trận 0-1. Chuyển vị của A là ma trận ký hiệu $A^t = (a_{ji}^*)_{n \times m}$ trong đó $a_{ji}^* = a_{ij}$, $\forall j = \overline{1, n}, i = \overline{1, m}$.

Ví dụ 6.19. Với $A = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$, thì $A^t = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$. Ở đây, và tổng quát, hàng (cột) i của A bằng cột (hàng) i của A^t . Tức là, A^t thu được từ A bằng cách viết từng hàng của A thành cột (hoặc cột thành hàng).

Với ma trận quan hệ, ta có thể nhận dạng tính phản xạ, đối xứng, phản xứng và bắc cầu của một quan hệ.

Định lý 6.3. Cho tập A cỡ $n > 0$ và quan hệ \mathcal{R} trên A , có ma trận biểu diễn $M_{\mathcal{R}}$. Khi đó

- a) \mathcal{R} phản xạ $\Leftrightarrow I_n \leq M_{\mathcal{R}}$, tức là các phần tử trên đường chéo chính của $M_{\mathcal{R}}$ đều bằng 1.
- b) \mathcal{R} đối xứng $\Leftrightarrow M_{\mathcal{R}} = M_{\mathcal{R}}^t$, tức là $M_{\mathcal{R}}$ đối xứng. Nói cách khác, các phần tử của $M_{\mathcal{R}}$ đối xứng với nhau qua đường chéo chính.
- c) \mathcal{R} bắc cầu $\Leftrightarrow M_{\mathcal{R}} \cdot M_{\mathcal{R}} = M_{\mathcal{R}}^2 \leq M_{\mathcal{R}}$.
- d) \mathcal{R} phản xứng $\Leftrightarrow M_{\mathcal{R}} \wedge M_{\mathcal{R}}^t \leq I_n$. (Ma trận $M \wedge M^t$ được xây dựng bằng cách thực hiện phép toán hội \wedge giữa các thành phần cùng vị trí của M và M^t .)

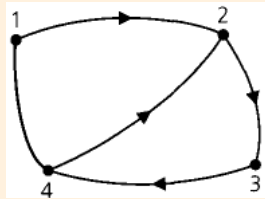
6.2.3 Biểu diễn đồ thị của quan hệ

Định nghĩa 6.10. Đồ thị có hướng G gọi là

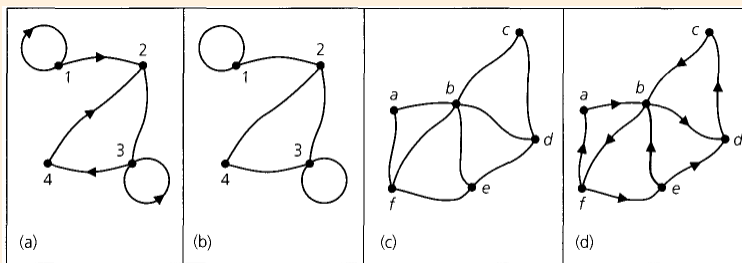
- a) liên thông mạnh nếu luôn có đường đi từ mỗi đỉnh tới mọi đỉnh khác, tức là $\forall a, b \in V$ mà $a \neq b$, $(a, b) \in G$ hoặc có các đỉnh phân biệt $v_1, v_2, \dots, v_n \in V$ sao cho $(a, v_1), (v_1, v_2), \dots, (v_n, b) \in G$.
- b) liên thông yếu nếu có đường đi giữa 2 đỉnh bất kỳ của đồ thị vô hướng tương ứng với đồ thị đã cho. Tức là hủy bỏ các hướng của các cạnh trong đồ thị.

c) liên thông một phần (unilaterally connected) nếu với mọi cặp đỉnh, có ít nhất một đường đi từ một đỉnh đến đỉnh còn lại.

Ví dụ 6.20. Đồ thị sau liên thông mạnh và không có vòng



Ví dụ 6.21. Trong các đồ thị



đồ thị (a) liên thông yếu, còn đồ thị (b) liên thông mạnh.

Bài tập 6.2

6.1. Từ ma trận quan hệ, lập trình kiểm tra một quan hệ có thuộc tính

- a) phản xạ b) đối xứng c) phản xứng d) bắc cầu

6.3 Thứ tự bộ phận: biểu đồ Hasse

Xét tập A và quan hệ \mathcal{R} trên A . Cặp (A, \mathcal{R}) gọi là *tập được sắp (thứ tự bộ phận)*, nếu quan hệ \mathcal{R} trên A là quan hệ thứ tự. Khi nói A là tập được sắp, ta hiểu có quan hệ thứ tự \mathcal{R} trên A .

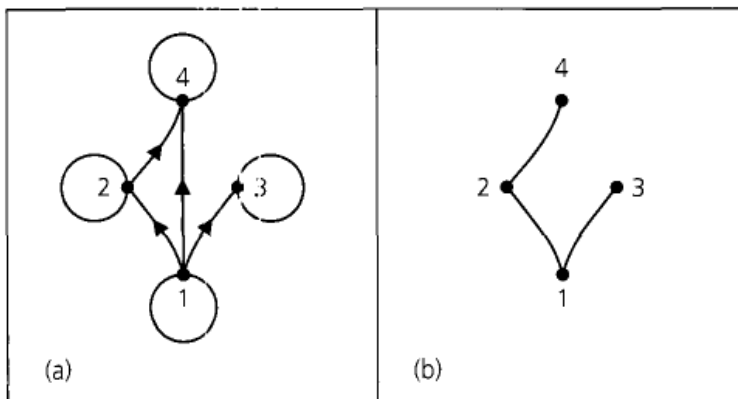
Ví dụ 6.22. Cho A là tập các môn học. Định nghĩa quan hệ \mathcal{R} trên A bởi $a \mathcal{R} b$ nếu a, b là cùng một môn hoặc a là môn tiên quyết của b . Khi đó \mathcal{R} sắp thứ tự tập A .

Ví dụ 6.23. Định nghĩa \mathcal{R} trên $A = \{1, 2, 3, 4\}$ bởi $a \mathcal{R} b$ nếu $a \mid b$. Khi đó, tương tự Ví dụ 6.11, $\mathcal{R} = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (1, 2), (1, 3), (1, 4), (2, 4)\}$ là quan hệ thứ tự, và (A, \mathcal{R}) là tập được sắp.

Cho quan hệ thứ tự \mathcal{R} trên tập hữu hạn A . Ta xây dựng biểu đồ Hasse* cho \mathcal{R} bằng cách vẽ các đoạn thẳng từ a hướng lên b , nếu $a \mathcal{R} b$ và, quan trọng nhất, không có phần tử $c \in A$ sao cho $a \mathcal{R} c$ và $c \mathcal{R} b$. (Vì vậy không có gì “ở giữa” a và b .) Nếu áp dụng quy tắc trên để xây dựng biểu đồ từ dưới lên, thì không cần vẽ hướng cho các cạnh.

Ví dụ 6.24. Vẽ một biểu đồ Hasse quan hệ thứ tự trong Ví dụ 6.23.

Giải.



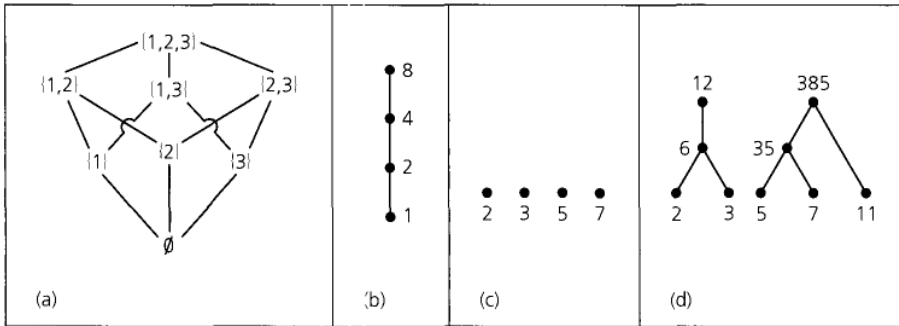
□

Ví dụ 6.25. Vẽ biểu đồ Hasse các tập tập được sắp

- Với $\mathcal{U} = \{1, 2, 3\}$ và $A = \mathcal{P}(\mathcal{U})$, \mathcal{R} là quan hệ tập con trên A .
- \mathcal{R} là quan hệ “chia hết” trên $A = \{1, 2, 4, 8\}$.
- Quan hệ chia hết trên $\{2, 3, 5, 7\}$.
- Quan hệ chia hết trên $\{2, 3, 5, 6, 7, 11, 12, 35, 385\}$.

Giải.

*Helmut Hasse, 1898–1979, nhà toán học Đức



□

Theo các hình trên, biểu đồ Hasse có thể có mọi các đỉnh đều cô lập, như ý (b), cũng có thể gồm hai (hoặc nhiều) phần, như ý (d).

Ví dụ 6.26.

Một dạng đặc biệt của quan hệ thứ tự:

Định nghĩa 6.11. Nếu (A, \mathcal{R}) là tập được sắp, ta nói A được sắp toàn phần (hay, được sắp tuyến tính) nếu $\forall a, b \in A, a \mathcal{R} b$ hoặc $b \mathcal{R} a$. Ta cũng nói \mathcal{R} là quan hệ thứ tự toàn phần (hay, thứ tự tuyến tính).

Ví dụ 6.27. a) Trên tập \mathbb{N} , quan hệ \mathcal{R} xác định bởi $a \mathcal{R} b$ nếu $a \leq b$ là thứ tự toàn phần.

b) Quan hệ tập con trên $A = \mathcal{P}(\mathcal{U})$, trong đó $\mathcal{U} = \{1, 2, 3\}$, là quan hệ thứ tự, nhưng không toàn phần, vì $\{1, 2\}, \{1, 3\} \in A$ nhưng đều không có $\{1, 2\} \subseteq \{1, 3\}$ cũng như $\{1, 3\} \subseteq \{1, 2\}$.

Thuật toán sắp xếp tôpô

Cho quan hệ thứ tự \mathcal{R} trên tập A cỡ n .

Bước 1: Đặt $k = 1$. H_1 là biểu đồ Hasse của \mathcal{R} .

Bước 2: Chọn một đỉnh v_k trong H_k sao cho không có cạnh nào trong H_k ra khỏi v_k (hướng của cạnh đã bị ẩn).

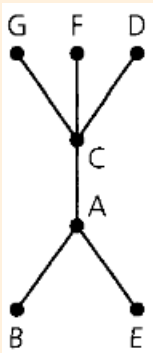
Bước 3: Nếu $k = n$, quá trình kết thúc và ta có thứ tự toàn phần

$$\mathcal{T} : v_n < v_{n-1} < \dots < v_2 < v_1$$

chứa \mathcal{R} .

Nếu $k < n$ thì xóa khỏi H_k đỉnh v_k và các cạnh của H_k có đỉnh cuối là v_k . Gọi kết quả thu được là H_{k+1} . Tăng k lên 1 đơn vị và quay lại bước (2).

Ví dụ 6.28. Cho quan hệ thứ tự trên tập $\mathcal{A} = \{A, B, C, D, E, F, G, H\}$ có biểu đồ Hasse sau



Tìm một sắp xếp tô pô của tập \mathcal{A} .

Giải.

$(k = 1) \quad H_1$	$(k = 2) \quad H_2$	$(k = 3) \quad H_3$	$(k = 4) \quad H_4$	$(k = 5) \quad H_5$	$(k = 6) \quad H_6$	$(k = 7) \quad H_7$
D	F < D	G < F < D	C < G < F < D	A < C < G < F < D	B < A < C < G < F < D	E < B < A < C < G < F < D

□

Định nghĩa 6.12. Cho (A, \mathcal{R}) là tập được sắp. Phần tử $x \in A$ gọi là

- a) *tối đại của A* nếu $\forall a \in A, a \neq x \Rightarrow x \not\mathcal{R} a$.
- b) *tối tiểu của A* nếu $\forall a \in A, a \neq x \Rightarrow a \not\mathcal{R} x$.

Định lý 6.4. Nếu (A, \mathcal{R}) là tập được sắp và A hữu hạn, thì A có cả tối đại và tối tiểu.

Trên biểu đồ Hasse, các tối đại của A ứng với các đỉnh không có cạnh đi ra, và các tối tiểu của A ứng với các đỉnh không có cạnh đi vào.

Ví dụ 6.29. Cho $\mathcal{U} = \{1, 2, 3\}$ và $A = \mathcal{P}(\mathcal{U})$.

- a) Xét \mathcal{R} là quan hệ tập con trên \mathcal{A} . Khi đó \mathcal{U} là tối đại và \emptyset là tối tiểu của tập được sắp (A, \mathcal{R}) .
- b) Gọi B là tập các tập con thực sự của $\{1, 2, 3\}$, và \mathcal{R} là quan hệ tập con trên B . Trong tập được sắp (B, \mathcal{R}) , các tập $\{1, 2\}$, $\{1, 3\}$, và $\{2, 3\}$ là các tối đại của A ; \emptyset vẫn là tối tiểu duy nhất.

Ví dụ 6.30. Với \mathcal{R} là quan hệ “bé hơn hoặc bằng” trên tập \mathbb{Z} , ta thấy (\mathbb{Z}, \leq) là tập được sắp, đều không có tối đại và tối tiểu. Tuy nhiên, tập được sắp (\mathbb{N}, \leq) có tối tiểu 0 nhưng không có tối đại.

Ta nghiên cứu thêm các khái niệm về tập được sắp.

Định nghĩa 6.13. Nếu (A, \mathcal{R}) là tập được sắp, thì phần tử $x \in A$ gọi là

- a) phần tử nhỏ nhất nếu $x \mathcal{R} a, \forall a \in A$.
- b) phần tử lớn nhất nếu $a \mathcal{R} x, \forall a \in A$.

Ví dụ 6.31. Cho $\mathcal{U} = \{1, 2, 3\}$, và \mathcal{R} là quan hệ tập con.

- a) Với $A = \mathcal{P}(\mathcal{U})$, tập được sắp (A, \subseteq) có \emptyset là phần tử nhỏ nhất và \mathcal{U} là phần tử lớn nhất.
- b) Xét B là tập các tập con khác rỗng của \mathcal{U} , tập được sắp (B, \subseteq) có \mathcal{U} là phần tử lớn nhất; không có phần tử nhỏ nhất, nhưng có ba tối tiểu.

Ví dụ 6.32. Với các quan hệ thứ tự tương ứng trong các ý của [Ví dụ 6.25](#), ta thấy

- a) Phần tử lớn nhất là $\{1, 2, 3\}$ và nhỏ nhất là \emptyset .
- b) Phần tử lớn nhất là 8 và nhỏ nhất là 1.

c, d) Không có phần tử lớn nhất cũng như nhỏ nhất.

Ta thấy một tập được sắp có thể có nhiều tối đại và tối tiểu. Tuy nhiên

Định lý 6.5. Nếu tập được sắp (A, \mathcal{R}) có phần tử lớn nhất (nhỏ nhất), thì phần tử đó là duy nhất.

Định nghĩa 6.14. Cho tập được sắp (A, \mathcal{R}) và $B \subseteq A$. Phần tử $x \in A$ gọi là một

- a) cận dưới của B nếu $x \mathcal{R} b, \forall b \in B$.
- b) cận trên của B nếu $b \mathcal{R} x, \forall b \in B$.
- c) cận dưới lớn nhất (glb) của B nếu nó là cận dưới của B , và với mọi cận dưới x' của B , ta có $x' \mathcal{R} x$.
- d) cận trên nhỏ nhất (lub) của B nếu nó là cận trên của B , và với mọi cận trên x' của B , ta có $x \mathcal{R} x'$.

Ví dụ 6.33. Cho $\mathcal{U} = \{1, 2, 3, 4\}$, $A = \mathcal{P}(\mathcal{U})$, và \mathcal{R} là quan hệ tập con trên A . Nếu $B = \{ \{1\}, \{2\}, \{1, 2\} \}$, thì $\{1, 2\}$, $\{1, 2, 3\}$, $\{1, 2, 4\}$, và $\{1, 2, 3, 4\}$ là tất cả cận trên của B (thuộc (A, \mathcal{R})), trong đó $\{1, 2\}$ là cận trên nhỏ nhất (và thuộc B). Trong khi đó, cận dưới lớn nhất của B là \emptyset , không thuộc B .

Ví dụ 6.34. Cho \mathcal{R} là quan hệ “bé hơn hoặc bằng” trên tập A .

- a) Nếu $A = \mathbb{R}$ và $B = [0, 1]$, thì B có cận dưới lớn nhất 0 và cận trên nhỏ nhất 1. Ở đây $0, 1 \in B$. Với $C = (0, 1]$, C có cận dưới lớn nhất 0 và cận trên cận trên nhỏ nhất 1, và $1 \in C$ nhưng $0 \notin C$.
- b) Vẫn $A = \mathbb{R}$, đặt $B = \{q \in \mathbb{Q} \mid q^2 < 2\}$. Khi đó B có $\sqrt{2}$ là cận trên nhỏ nhất và $-\sqrt{2}$ là cận dưới lớn nhất, và cả hai số thực này đều thuộc B .
- c) Với $A = \mathbb{Q}$, và B như ý (b). Ở đây B không có cận trên nhỏ nhất cũng như cận dưới lớn nhất.

Các ví dụ này dẫn ta đến kết luận sau.

Định lý 6.6. Nếu (A, \mathcal{R}) là tập được sắp và $B \subseteq A$, thì B có không quá một cận trên nhỏ nhất (cận dưới lớn nhất).

Ta kết thúc phần này với một cấu trúc thứ tự nữa.

Định nghĩa 6.15. Tập được sắp (A, \mathcal{R}) gọi là dàn nếu $\forall a, b \in A$, luôn tồn tại cả $\text{lub}\{a, b\}$ và $\text{glb}\{a, b\}$.

Ví dụ 6.35. Với $A = \mathbb{N}$ và $x, y \in \mathbb{N}$, định nghĩa $a \mathcal{R} b$ bởi $a \leq b$. Khi đó $\text{lub}\{a, b\} = \max\{a, b\}$ và $\text{glb}\{a, b\} = \min\{a, b\}$. Vì vậy (\mathbb{N}, \leq) là một dàn.

Ví dụ 6.36. Với tập được sắp trong Ví dụ 6.31(a), nếu $S, T \subseteq \mathcal{U}$ thì $\text{lub}\{S, T\} = S \cup T$ và $\text{glb}\{S, T\} = S \cap T$, nên $\mathcal{P}(\mathcal{U}, \subseteq)$ là một dàn.

Ví dụ 6.37. Xét tập được sắp trong Ví dụ 6.25(d). Ta thấy

$$\text{lub}\{2, 3\} = 6, \text{lub}\{3, 6\} = 6, \text{lub}\{5, 7\} = 35, \text{lub}\{7, 11\} = 385, \text{lub}\{11, 35\} = 385,$$

và

$$\text{glb}\{3, 6\} = 3, \text{glb}\{2, 12\} = 2, \text{glb}\{35, 385\} = 35.$$

Tuy nhiên, mặc dù $\text{lub}\{2, 3\}$ tồn tại, không có cận dưới lớn nhất của 2 và 3. Ngoài ra ra, ta cũng có thể kiểm tra thêm rằng, $\text{glb}\{5, 7\}$, $\text{glb}\{11, 35\}$, $\text{glb}\{3, 35\}$ và $\text{lub}\{3, 35\}$ đều không tồn tại. Do đó, quan hệ thứ tự này không phải dàn.

6.4 Quan hệ tương đương và phân hoạch

Định nghĩa 6.16. Cho tập A và tập chỉ số I , xét $\emptyset \neq A_i \subseteq A, \forall i \in I$. Khi đó $\{A_i\}_{i \in I}$ là một phân hoạch của A nếu:

$$a) A = \bigcup_{i \in I} A_i, \text{ và}$$

$$b) A_i \cap A_j = \emptyset, \forall i, j \in I, i \neq j.$$

Mỗi tập con A_i gọi là một ô, hay khối, của phân hoạch.

Như vậy, mỗi phần tử của A thuộc đúng một ô của phân hoạch.

Ví dụ 6.38. Với $A = \{1, 2, \dots, 10\}$, một trong số các phân hoạch của A :

- a) $A_1 = \{1, 2, 3, 4, 5\}, A_2 = \{6, 7, 8, 9, 10\}$;
- b) $A_1 = \{1, 2, 3\}, A_2 = \{4, 6, 7, 9\}, A_3 = \{5, 8, 10\}$;
- c) $A_i = \{i, i + 5\}, 1 \leq i \leq 5$.

Ví dụ 6.39. Cho $A = \mathbb{R}$ và với mỗi $i \in \mathbb{Z}$, đặt $A_i = [i, i + 1)$. Khi đó $\{A_i\}_{i \in \mathbb{Z}}$ là một phân hoạch của \mathbb{R} .

Ta tìm cách xây dựng mối liên hệ giữa phân hoạch với quan hệ tương đương.

Định nghĩa 6.17. Cho \mathcal{R} là quan hệ tương đương trên tập A . Với mỗi $a \in A$, định nghĩa lớp tương đương của a :

$$[a] = \{b \in A \mid b \mathcal{R} a\}.$$

Ví dụ 6.40. Định nghĩa quan hệ \mathcal{R} trên \mathbb{Z} bởi $a \mathcal{R} b$ nếu $4 \mid (a - b)$. Vì \mathcal{R} phản xạ, đối xứng, và bắc cầu, nên nó là quan hệ tương đương và ta có

$$\begin{aligned} [0] &= \{\dots, -8, -4, 0, 4, 8, 12, \dots\} = \{4k \mid k \in \mathbb{Z}\} \\ [1] &= \{\dots, -7, -3, 1, 5, 9, 13, \dots\} = \{4k + 1 \mid k \in \mathbb{Z}\} \\ [2] &= \{\dots, -6, -2, 2, 6, 10, 14, \dots\} = \{4k + 2 \mid k \in \mathbb{Z}\} \\ [3] &= \{\dots, -5, -1, 3, 7, 11, 15, \dots\} = \{4k + 3 \mid k \in \mathbb{Z}\}. \end{aligned}$$

Thế còn $[n]$, trong đó n là số nguyên khác ngoài 0, 1, 2 và 3? Chẳng hạn, $[6]$? Ta cảm thấy $[6] = [2]$, và để chứng minh điều này, ta dùng **Định nghĩa 3.2** (về hai tập bằng nhau) như sau.

- 1) Nếu $a \in [6]$, thì theo **Định nghĩa 6.17**, ta có $a \mathcal{R} 6$, tức là $4 \mid (a - 6)$, hay $a - 6 = 4k$ với $k \in \mathbb{Z}$. Khi đó $a - 2 = 4(k + 1) \Rightarrow 4 \mid (a - 2) \Rightarrow a \mathcal{R} 2 \Rightarrow a \in [2]$, nên $[6] \subseteq [2]$.
- 2) Đối với bao hàm ngược lại, xét $a \in [2]$. Khi đó $a \mathcal{R} 2 \Rightarrow 4 \mid (a - 2) \Rightarrow a - 2 = 4k$ với $k \in \mathbb{Z} \Rightarrow a - 6 = 4(k - 1)$, trong đó $k - 1 \in \mathbb{Z} \Rightarrow a \mathcal{R} 6 \Rightarrow a \in [6]$, nên $[2] \subseteq [6]$.

Từ hai bao hàm trên, suy ra $[6] = [2]$.

Thêm nữa, ta cũng có, chẳng hạn, $[2] = [-2] = [-6]$, $[51] = [3]$, và $[17] = [1]$. Quan trọng nhất, $\{[0], [1], [2], [3]\}$ là một phân hoạch của \mathbb{Z} .

Ví dụ 6.41. Xét quan hệ \mathcal{R} trên \mathbb{Z} cho bởi $a \mathcal{R} b$ nếu $a^2 = b^2$ (hay, $a = \pm b$).

- 1) Với mỗi $a \in \mathbb{Z}$, ta có $a^2 = a^2$, hay $a \mathcal{R} a$, nên \mathcal{R} phản xạ.
- 2) Với $a, b \in \mathbb{Z}$ mà $a \mathcal{R} b$, ta có $a^2 = b^2 \Rightarrow b^2 = a^2 \Rightarrow b \mathcal{R} a$, nên \mathcal{R} đối xứng.
- 3) Cuối cùng, giả sử $a, b, c \in \mathbb{Z}$ với $a \mathcal{R} b$ và $b \mathcal{R} c$. Khi đó $a^2 = b^2$ và $b^2 = c^2$, suy ra $a^2 = c^2$, hay $a \mathcal{R} c$. Do đó \mathcal{R} bắc cầu.

\mathcal{R} , thỏa mãn ba tính chất trên, là quan hệ tương đương.

Có phân hoạch nào của \mathbb{Z} dựa vào quan hệ này?

Ta thấy $[0] = \{0\}$, $[1] = [-1] = \{-1, 1\}$, $[2] = [-2] = \{-2, 2\}$, và tổng quát, $\forall n \in \mathbb{Z}^+$, $[n] = [-n] = \{-n, n\}$. Hơn nữa, ta có phân hoạch

$$\mathbb{Z} = \bigcup_{n=0}^{\infty} [n] = \{0\} \cup \bigcup_{n=1}^{\infty} \{-n, n\}.$$

Các ví dụ này minh chứng cho kết luận sau.

Định lý 6.7. Nếu \mathcal{R} là quan hệ tương đương trên tập A , và $a, b \in A$, thì

- a) $a \in [a]$;
- b) $a \mathcal{R} b \Leftrightarrow [a] = [b]$; và
- c) $[a] = [b]$ hoặc $[a] \cap [b] = \emptyset$.

Nếu \mathcal{R} là quan hệ tương đương trên A , thì theo ý (a) và (c) của [Định lý 6.7](#), các lớp tương đương rời nhau theo quan hệ \mathcal{R} cho ta một phân hoạch của A .

Định lý 6.8. a) Mỗi quan hệ tương đương \mathcal{R} trên tập A cho ta một phân hoạch của A ; và

- b) Mỗi phân hoạch của tập A lại cho ta một quan hệ tương đương \mathcal{R} trên A .

Định lý 6.9. Với tập A bất kỳ, có tương ứng 1-1 giữa tập các quan hệ tương đương trên A và tập các phân hoạch của A .

6.5 Bao đóng của quan hệ

Định nghĩa 6.18. Cho quan hệ \mathcal{R} trên tập A , và một thuộc tính P nào đó, chẳng hạn phản xạ, đối xứng, bắc cầu. P -bao đóng của \mathcal{R} , nếu tồn tại, là quan hệ "nhỏ nhất" trên A chứa \mathcal{R} có tính chất P , theo nghĩa $S \supseteq \mathcal{R}$, và S là tập con của mọi quan hệ trên A chứa \mathcal{R} có tính chất P .

\mathcal{R} có bao đóng phản xạ là

$$\mathcal{R} \cup \{(a, a) \mid a \in A\},$$

và bao đóng đối xứng là

$$\mathcal{R} \cup \mathcal{R}^c = \mathcal{R} \cup \{(b, a) \mid (a, b) \in \mathcal{R}\}.$$

6.5.1 Bao đóng bắc cầu

Định lý 6.10. Cho quan hệ \mathcal{R} trên A . Khi đó, với số nguyên dương n , có đường đi độ dài n từ a đến b khi và chỉ khi $(a, b) \in \mathcal{R}$.

Định nghĩa 6.19. Cho quan hệ \mathcal{R} trên A . Quan hệ liên thông \mathcal{R}^* chứa các cặp (a, b) sao cho có đường đi từ a đến b trong \mathcal{R} .

$$\mathcal{R}^* = \bigcup_{n=1}^{\infty} \mathcal{R}^n.$$

Định lý 6.11. Bao đóng bắc cầu của quan hệ \mathcal{R} là quan hệ liên thông \mathcal{R}^* .

Bổ đề 6.1. Cho tập A cỡ n , và quan hệ \mathcal{R} trên A . Khi đó, nếu trong \mathcal{R} , có đường đi từ a đến b , thì cũng có đường đi độ dài không quá n .

Hệ quả của bổ đề

$$\mathcal{R}^* = \mathcal{R} \cup \mathcal{R}^2 \cup \mathcal{R}^3 \cup \dots \cup \mathcal{R}^n.$$

Định lý 6.12. Cho quan hệ \mathcal{R} trên tập cỡ n , có ma trận biểu diễn $M_{\mathcal{R}}$. Khi

đó, ma trận biểu diễn bao đóng bắc cầu \mathcal{R}^* là

$$M_{\mathcal{R}^*} = M_{\mathcal{R}} + M_{\mathcal{R}}^2 + M_{\mathcal{R}}^3 + \cdots + M_{\mathcal{R}}^n.$$

Thuật toán tìm $M_{\mathcal{R}^*}$ theo công thức trên có phức tạp $O(n^4)$.

Ví dụ 6.42. Cho $A = \{a, b, c, d\}$, và quan hệ $\mathcal{R} = \{(a, b), (a, d), (b, b), (c, a), (d, c)\}$ trên A . Tìm bao đóng bắc cầu \mathcal{R}^* của \mathcal{R} .

Giải. Ta có

$$M_{\mathcal{R}} = \begin{matrix} & \begin{matrix} a & b & c & d \end{matrix} \\ \begin{matrix} a \\ b \\ c \\ d \end{matrix} & \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \end{matrix} \Rightarrow M_{\mathcal{R}}^2 = M_{\mathcal{R}} \cdot M_{\mathcal{R}} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$M_{\mathcal{R}}^3 = M_{\mathcal{R}} \cdot M_{\mathcal{R}}^2 = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}, M_{\mathcal{R}}^4 = M_{\mathcal{R}} \cdot M_{\mathcal{R}}^3 = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow M_{\mathcal{R}^*} = M_{\mathcal{R}} + M_{\mathcal{R}}^2 + M_{\mathcal{R}}^3 + M_{\mathcal{R}}^4 = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow \mathcal{R}^* = \{(a, a), (a, b), (a, c), (a, d), (b, b), (c, a), (c, b), (c, c), (c, d), (d, a), (d, b), (d, c), (d, d)\}.$$

□

```
1 import numpy as np
2 M = np.array([[0, 1, 0, 1],
3               [0, 1, 0, 0],
4               [1, 0, 0, 0],
5               [0, 0, 1, 0]], dtype=bool)
6 n = len(M)
7 A = M.copy()
8 L = M.copy()
```

```

9  for k in range(2, n+1):
10     L = M.dot(L) # lưu  $M^k$ 
11     A += L       # lưu  $M + M^2 + \dots + M^k$ 
12     print(k, np.array(L, dtype=int))
13 np.array(A, dtype=int)

```

6.5.2 Thuật toán Warshall

* Xét dãy ma trận $W_k = (w_{ij}^k)_n$ xác định bởi

1) $W_0 = M_{\mathcal{R}}$, và

2) với $k = 1, 2, \dots, n$,

$$w_{ij}^{(k)} = w_{ij}^{(k-1)} + w_{ik}^{(k-1)} w_{kj}^{(k-1)}$$

Bổ đề 6.2. $w_{ij}^{(k)} = 1$ khi và chỉ khi có đường đi từ a_i tới a_j đi qua các điểm thuộc $\{a_1, a_2, \dots, a_k\}$.

Bổ đề cho ta $W_n = M_{\mathcal{R}^*}$.

Thuật toán có độ phức tạp $O(n^3)$.

Trong tính toán, ta lưu ý một số tính chất sau

- 1) Trong W_{k-1} , w_{ik}^{k-1} và w_{kj}^{k-1} là hình chiếu của w_{ij}^{k-1} lên cột k , hàng k .
- 2) $w_{ik}^{(k)} = w_{ik}^{(k-1)}$, và $w_{kj}^{(k)} = w_{kj}^{(k-1)}$.
- 3) Nếu $w_{ij}^{k-1} = 1$ thì $w_{ij}^k = 1$.
- 4) Nếu $w_{ik}^{k-1} = 0$ hoặc $w_{kj}^{k-1} = 0$ thì $w_{ij}^k = w_{ij}^{k-1}$.
- 5) Nếu $w_{ik}^{k-1} = w_{kj}^{k-1} = 1$ thì $w_{ij}^k = 1$.

* Thuật toán Warshall đôi khi còn gọi là thuật toán Roy–Warshall, được đưa ra vào năm 1959 bởi Bernard Roy (1934–2017, nhà toán học Pháp), và năm 1960 bởi Stephen Warshall (1935–2006, nhà khoa học máy tính Mỹ)

Ví dụ 6.43. Trong [Ví dụ 6.42](#),

$$W_0 = M_{\mathcal{R}} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \Rightarrow W_1 = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}, W_2 = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

$$W_3 = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \Rightarrow M_{\mathcal{R}^*} = W_4 = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

```

1 import numpy as np
2 W = np.array([[0, 1, 0, 1],
3               [0, 1, 0, 0],
4               [1, 0, 0, 0],
5               [0, 0, 1, 0]], dtype=bool)
6 n = len(W)
7 for k in range(n):
8     for i in range(n):
9         for j in range(n):
10             W[i, j] += W[i, k] * W[k, j]
11     print(k+1, np.array(W, dtype=int))

```

Tài liệu tham khảo

- [1] NumPy community. *NumPy User Guide*. phiên bản 1.22.4. 535 trang. URL: <https://numpy.org/doc/stable>.
- [2] Judi J. McDonald David C. Lay Steven R. Lay. *Linear Algebra and Its Applications*. phiên bản 6. Pearson, 2022. 755 trang.
- [3] Ralph P. Grimaldi. *Discrete and Combinatorial Mathematics: An Applied Introduction*. phiên bản 5. Pearson Addison-Wesley, 2004. 992 trang.
- [4] Ralph P. Grimaldi. *Discrete and Combinatorial Mathematics: Instructor's Solutions Manual*. phiên bản 5. Pearson Addison-Wesley, 2004. 465 trang.
- [5] Thomas Koshy. *Catalan Numbers with Applications*. Oxford University Press, 2009. 439 trang.
- [6] Kenneth H. Rosen. *Discrete Mathematics and Its Applications*. phiên bản 8. McGraw-Hill Education, 2019. 1118 trang.
- [7] Edward R. Scheinerman. *Mathematics: A Discrete Introduction*. phiên bản 3. Brooks/Cole, Cengage Learning, 2013. 506 trang.
- [8] Watson S. Stewart J. Clegg D. *Calculus: Early Transcendentals*. phiên bản 9. Cengage Learning, 2011. 1421 trang.
- [9] SymPy Development Team. *SymPy Documentation*. phiên bản 1.8. 2750 trang. URL: <https://github.com/sympy/sympy/releases>.

