

Київський національний університет
імені Тараса Шевченка

І. М. Циганівська

**ЧАСТКОВО ВПОРЯДКОВАНІ
МНОЖИНИ
ТА ЧЕРЕПИЧНІ ПОРЯДКИ**

Методична розробка для студентів
механіко-математичного факультету

Київ — 2012

УДК 512.552

Рецензенти:

д-р фіз.-мат. наук, проф. В. В. Кириченко,

д-р фіз.-мат. наук, проф. А. П. Петравчук

Рекомендовано до друку вченою радою механіко-математичного факультету Київського національного університету імені Тараса Шевченка (протокол №3 від 8 жовтня 2012 року)

І. М. Циганівська. Частково впорядковані множини та черепичні порядки: Методична розробка для студентів механіко-математичного факультету Київського національного університету імені Тараса Шевченка. К.: Відділ оперативної поліграфії механіко-математичного факультету Київського національного університету імені Тараса Шевченка, 2012. — 60 с.

Методична розробка з тем «Частково впорядковані множини», «Черепичні порядки», передбачених навчальними планами механіко-математичного факультету, а саме програмою спецкурсу «Кільця та модулі».

УДК 512.552

Зміст

1. Частково впорядковані множини	5
1.1. Q -еквівалентні частково впорядковані множини	5
1.2. Скінченні частково впорядковані множини, $(0, 1)$ порядок та скінченні ланцюги Маркова.	13
1.3. Матриці суміжності допустимих сагайдаків без петель	19
1.4. Індокси скінченних ч. в. м. з 5-ти елементів.	23
2. Черепичні порядки	36
2.1. Нетерові справа напівпервинні $SPSD$ -кільця	36
2.2. Сагайдаки черепичних порядків	39
2.3. Проективні резольвенти і глобальна розмірність кілець.	42
2.4. Черепичні порядки в $M_5(D)$ скінченної глобальної розмірності	43
Література	57

Передмова

Методична розробка призначена для студентів механіко-математичного факультету Київського національного університету імені Тараса Шевченка, а також може бути використаний іншими навчальними закладами, у яких вивчається спецкурс «Кільця та модулі». Він містить теоретичний матеріал та приклади розв'язування задач.

Матеріал методичної розробки розбито на два розділи: «Частково впорядковані множини», «Черепичні порядки». В першому розділі розглядаються \mathcal{Q} -еквівалентні частково впорядковані множини, скінченні частково впорядковані множини, $(0, 1)$ порядок та скінченні ланцюги Маркова, матриці суміжності допустимих сагайдаків без петель та індекси скінченних частково впорядкованих множин з 5-ти елементів. У другому розділі розглядаються нетерові справа напівпервинні $SPSD$ -кільця, сагайдаки черепичних порядків, проєктивні резольвенти і глобальна розмірність кілець, черепичні порядки в $M_5(D)$ скінченної глобальної розмірності. Кожен параграф містить теоретичні відомості та приклади.

Розділ 1

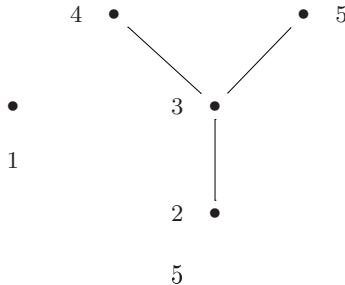
Частково впорядковані МНОЖИНИ

1.1. Q -еквівалентні частково впорядковані МНОЖИНИ

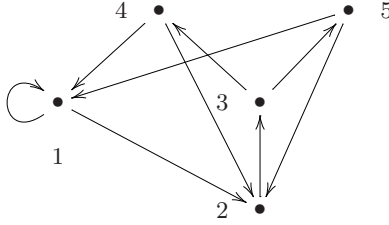
Довільній скінченній ч.в.м. $\mathcal{P} = \{1, \dots, n\}$, як і раніше, ставимо у відповідність зведену $(0,1)$ -матрицю $\mathcal{E}_{\mathcal{P}} = (\alpha_{ij})$ наступним чином: $\alpha_{ij} = 0 \Leftrightarrow i \preceq j$, інакше $\alpha_{ij} = 1$. Тоді $A(\mathcal{P}) = \{\mathcal{O}, \mathcal{E}_{\mathcal{P}}\}$ є зведеним $(0,1)$ -порядком.

Початкова ч.в.м. \mathcal{P} і $[Q]$ -матриця суміжності матриці показників $\mathcal{E}_{\mathcal{P}}$ мають багато спільного між собою. Нагадаємо, що діаграма \mathcal{P} — це сагайдак $Q(\mathcal{P})$, який містить стрілку $i \rightarrow j$ тоді і лише тоді, коли $i \prec j$ і не існує такого натурального $k \in \mathcal{P}$, що $i \prec k \prec j$. Нехай $\tilde{Q}(\mathcal{P})$ (“розширена діаграма“ \mathcal{P}) отримана з $Q(\mathcal{P})$ додаванням стрілки $i \rightarrow j$ для кожної такої пари (i, j) , що i максимальний в \mathcal{P} , а j — мінімальний.

Наприклад, якщо \mathcal{P} наступна двозв'язна ч.в.м.



тоді $\tilde{Q}(\mathcal{P})$ має вигляд



Такі розширені діаграми використовувалися і раніше, див. теорему 2.2.5.

Встановимо наступний зв'язок між $\tilde{Q}(\mathcal{P})$ та "[Q]-матрицею" матриці показників $\mathcal{E}_{\mathcal{P}}$. Нехай (p_{ij}) — матриця суміжності $\tilde{Q}(\mathcal{P})$ і $(q_{ij}) = [Q(\mathcal{E}_{\mathcal{P}})]$, тоді $p_{ij} = q_{ij}$, $i, j = 1, \dots, n$.

Це доводиться простою перевіркою різних випадків, як показано нижче. Існує 4 можливі випадки: $i = j$, $i < j$, $i < j$, i та j непорівняльні. Нехай $\mathcal{E}_{\mathcal{P}} = (\alpha_{ij})$, де

$$\alpha_{ij} = \begin{cases} 0, & \text{якщо } i \leq j \\ 1, & \text{інакше} \end{cases}$$

Тоді

$$q_{ij} = \min_k (\beta_{ik} + \beta_{kj}) - \beta_{ij},$$

де

$$\beta_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{якщо } i = j \\ \alpha_{ij}, & \text{якщо } i \neq j \end{cases}$$

Відмітимо, що для всіх i, j завжди $\beta_{ii} + \beta_{ij} - \beta_{ij} = \beta_{ii} = 1$ і $\beta_{ik} + \beta_{kj} \geq \beta_{ij}$, тому $0 \leq q_{ij} \leq 1$. Також, завжди $\beta_{ij} + \beta_{jj} - \beta_{ij} = \beta_{jj} = 1$. Отже, для обчислення q_{ij} лишається розглядати лише $k \notin \{i, j\}$.

Випадок 1: $i = j$. Тут два підвипадки.

Випадок 1.1: $i = j$ та i непорівняльне з будь-яким іншим елементом з \mathcal{P} , тобто $\{i\}$ одноелементна компонента \mathcal{P} . Тоді i одночасно максимальний та мінімальний та існує петля в i у $\tilde{Q}(\mathcal{P})$. Тому $p_{ii} = 1$. З іншого боку, $\beta_{ii} + \beta_{ii} - \beta_{ii} = \beta_{ii} = 1$ і для всіх $k \neq i$ (якщо такі існують) $\beta_{ik} + \beta_{ki} - \beta_{ii} = 1 + 1 - 1 = 1$, бо k та i непорівняльні. Отже, $q_{ii} = 1$.

Випадок 1.2: $i = j$ та i порівняльний з деяким $k \neq i$. Тоді $1 = \alpha_{ik} + \alpha_{ki} = \beta_{ik} + \beta_{ki}$. Так $\beta_{ik} + \beta_{ki} - \beta_{ii} = 0$ і $q_{ii} = 0$. З іншого боку, $p_{ii} = 0$, бо i не максимальний та не виконується $i < i$.

Випадок 2: $i < j$. Тут знову два підвипадки.

Випадок 2.1: $i < j$ і не існує такого k , що $i < k < j$, тобто j накриває i . Тоді $p_{ij} = 1$. З іншого боку, $\alpha_{ij} = 0$. Відмітимо, що завжди $\beta_{ii} + \beta_{ij} - \beta_{ij} = 1$, $\beta_{ij} + \beta_{jj} - \beta_{ij} = 1$, тому для обчислення q_{ij} лишається розглядати лише $k \notin \{i, j\}$. Щодо розташування k відносно i та j можливі 4 підвипадки.

$i \prec k$ і $k \prec j$. Це неможливо в умовах випадку 2.1.

$i \prec k$, але не виконується $k \prec j$. Тоді $\beta_{ik} + \beta_{kj} - \beta_{ij} = \alpha_{ik} + \beta_{kj} - \alpha_{ij} = 0 + 1 - 0 = 1$.

не виконується $i \prec k$, але $k \prec j$. Тоді $\beta_{ik} + \beta_{kj} - \beta_{ij} = \alpha_{ik} + \alpha_{kj} - \alpha_{ij} = 1 + 0 - 0 = 1$.

не виконується жодне з $i \prec k$ та $k \prec j$. Тоді $\beta_{ik} + \beta_{kj} - \beta_{ij} = \alpha_{ik} + \alpha_{kj} - \alpha_{ij} = 1 + 1 - 0 = 2$. Отже, $q_{ij} = 1$.

Випадок 2.2: існує таке k , що $i \prec k \prec j$. Тоді $p_{ij} = 0$ і для цього конкретного k $\beta_{ik} + \beta_{kj} - \beta_{ij} = \alpha_{ik} + \alpha_{kj} - \alpha_{ij} = 0 + 0 - 0 = 0$, тому $q_{ij} = 0$.

Випадок 3: $j \prec i$. В цьому випадку завжди $\alpha_{ij} = 1$. Можливі три підвипадки.

Випадок 3.1: i максимальний, а j мінімальний. Тоді $p_{ij} = 1$. З іншого боку, для $k \neq i, j$ не може виконуватись $i \prec k$ або $k \prec j$ (бо i максимальний, а j мінімальний). Тож для всіх $k \neq i, j$ $\alpha_{ik} = 1$, $\alpha_{kj} = 1$. Також не виконується $i \prec j$, звідки $\alpha_{ij} = 1$. Таким чином, $\beta_{ik} + \beta_{kj} - \beta_{ij} = \alpha_{ik} + \alpha_{kj} - \alpha_{ij} = 1 + 1 - 1 = 1$, звідки $q_{ij} = 1$.

Випадок 3.2: i не максимальний. Тоді $p_{ij} = 0$. З іншого боку, існує таке k , що $i \prec k$. І тому, для цього конкретного k , $\alpha_{ik} = 0$, $\alpha_{kj} = 1$, а отже $\beta_{ik} + \beta_{kj} - \beta_{ij} = \alpha_{ik} + \alpha_{kj} - \alpha_{ij} = 0 + 1 - 1 = 0$, звідки $q_{ij} = 0$.

Випадок 3.3: j не мінімальний. Тоді $p_{ij} = 0$. З іншого боку, існує таке k , що $k \prec j$. І тому для цього конкретного k , $k \prec j \prec i$, маємо $\alpha_{ik} = 1$, $\alpha_{kj} = 0$, $\alpha_{ij} = 1$, отже $\beta_{ik} + \beta_{kj} - \beta_{ij} = \alpha_{ik} + \alpha_{kj} - \alpha_{ij} = 1 + 0 - 1 = 0$, отже $q_{ij} = 0$.

Випадок 4: i та j непорівняльні. Тоді $\alpha_{ij} = 1$. Тут знову можливі три підвипадки.

Випадок 4.1: i максимальний, а j мінімальний. Тоді $p_{ij} = 1$. Нехай $k \notin \{i, j\}$. Як завжди достатньо розглядати лише такі k . Оскільки i максимальний, то не може бути, що $i \prec k$, а отже $\alpha_{ik} = 1$. Також з того, що j мінімальний, випливає, що неможливий випадок $k \prec j$, звідки $\alpha_{kj} = 1$. Таким чином, $\beta_{ik} + \beta_{kj} - \beta_{ij} = 1 + 1 - 1 = 1$ для всіх k , звідки $q_{ij} = 1$.

Випадок 4.2: i не максимальний. Тоді $p_{ij} = 0$. Оскільки i не максимальний, то існує таке k , що $i \prec k$, і тому для цього конкретного k $\alpha_{ik} = 0$. Також $\alpha_{kj} = 1$, бо інакше ми б отримали $i \prec k \preceq j$, звідки б впливало, що i та j порівняльні. Отже, $\alpha_{ik} + \alpha_{kj} - \alpha_{ij} = 0 + 1 - 1 = 0$ для цього конкретного k , а отже $q_{ij} = 0$.

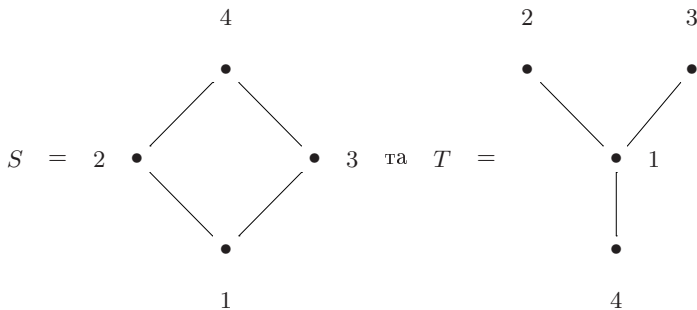
Випадок 4.3: j не мінімальний. Тоді існує таке k , що $k \prec j$, і тому $\alpha_{kj} = 0$. Але не може виконуватись $i \preceq k$, бо тоді $i \preceq k \preceq j$ робило б i та j порівняльними. Таким чином, $\alpha_{ik} = 1$ і $\alpha_{ik} + \alpha_{kj} - \alpha_{ij} = 1 + 0 - 1 = 0$ для цього конкретного k , а отже $q_{ij} = 0$.

Це завершує доведення того, що матриця суміжності $\tilde{Q}(\mathcal{P})$ співпадає з $[Q(\mathcal{E}_{\mathcal{P}})]$.

Означення 1.1.1. Дві скінченні частково впорядковані множини S і T називаються Q -еквівалентними, якщо зведені $(0,1)$ -матриці показників \mathcal{E}_S та

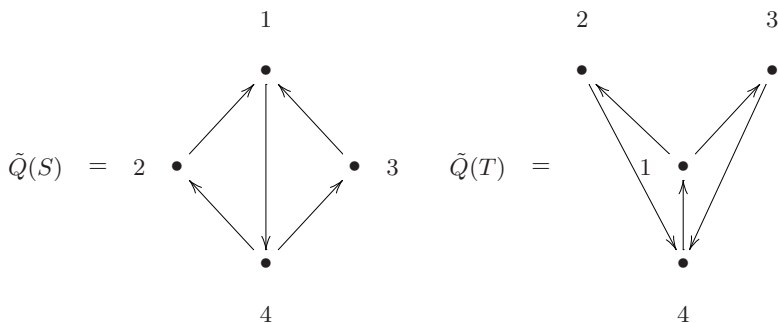
\mathcal{E}_T еквівалентні (тобто \mathcal{E}_T може бути отримана з \mathcal{E}_S застосуванням перетворень типу (1) та (2) з означення еквівалентних матриць).

Приклад 1.1.2. Наступні ч.в.м. Q -еквівалентні:



Очевидно,

$$\mathcal{E}_S = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} \text{ та } \mathcal{E}_T = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$



$$[\tilde{Q}(S)] = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} = [Q(\mathcal{E}_S)]$$

$$[\tilde{Q}(T)] = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = [Q(\mathcal{E}_T)]$$

Відмітимо, що дві матриці суміжності переходять одна в одну одночасною перестановкою першого та четвертого рядків та стовпчиків, звідки сагайдаки $\tilde{Q}(S)$ та $\tilde{Q}(T)$ є ізоморфними.

Матрицю \mathcal{E}_T можна отримати з \mathcal{E}_S , якщо від останнього її рядка відняти 1, а до останнього стовпчика додати.

Скінченну ч.в.м. зі зв'язною діаграмою будемо називати **зв'язною**.

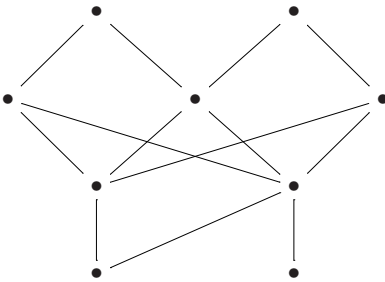
Твердження 1.1.3. *Нехай дві ч.в.м. S і T , такі що матриці показників \mathcal{E}_S та \mathcal{E}_T еквівалентні. Тоді $Q(\mathcal{E}_S)$ та $Q(\mathcal{E}_T)$ ізоморфні.*

Доведення випливає з тверджень 6.1.17 та 6.1.18, доведених в [18].

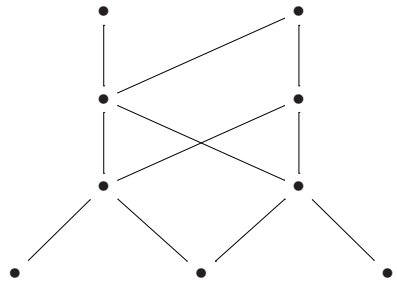
Теорема 1.1.4. *Дві скінченні зв'язні ч.в.м. \mathcal{P}_1 і \mathcal{P}_2 є Q -еквівалентними тоді і тільки тоді, коли ці ч.в.м. або ізоморфні, або існують підмножини цих ч.в.м. $\mathcal{P}_1 = \mathcal{P}'_1 \cup \mathcal{P}''_1$ і $\mathcal{P}_2 = \mathcal{P}'_2 \cup \mathcal{P}''_2$ такі, що кожен елемент з \mathcal{P}''_1 не більший за будь-який елемент з \mathcal{P}'_1 , та кожен елемент з \mathcal{P}'_2 не більший за будь-який елемент з \mathcal{P}''_2 , і виконується $\mathcal{P}'_1 \simeq \mathcal{P}'_2, \mathcal{P}''_1 \simeq \mathcal{P}''_2$.*

Приклад 1.1.5. Наступні дві ч.в.м. задовольняють умовам теореми 1.1.4

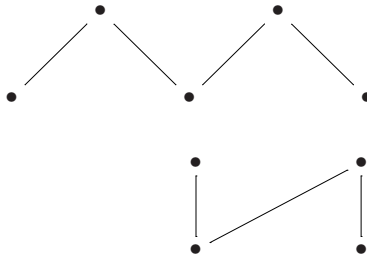
(a)



(b)



Обидві ч.в.м. містять розбиття ч.в.м.



та

і більше того, в цих ч.в.м. кожен елемент з однієї підмножини не більший за будь-який елемент з іншої.

Доведення. Нехай \mathcal{P}_1 і \mathcal{P}_2 скінченні пронумеровані зв'язні Q -еквівалентні ч.в.м. Тоді $\tilde{Q}(\mathcal{P}_1) \simeq \tilde{Q}(\mathcal{P}_2)$. Тут $\tilde{Q}(\mathcal{P}_i)$ сагайдак з матрицею суміжності $[Q(\mathcal{E}_{\mathcal{P}_i})]$. Перенумеруємо елементи множини \mathcal{P}_2 (перенумерація вершин сагайдака не впливає на його вигляд) таким чином, що $\tilde{Q}(\mathcal{P}_1) = \tilde{Q}(\mathcal{P}_2)$ (включаючи нумерацію). Нехай $\mathcal{P}_1 = \{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n\}$, $\mathcal{P}_2 = \{\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_n\}$ і $[\tilde{Q}(\mathcal{P}_1)] = [\tilde{Q}(\mathcal{P}_2)] = (\gamma_{ij})$ (де $[\tilde{Q}(\mathcal{P}_i)]$ — матриця суміжності $Q(\mathcal{P}_i)$).

Якщо $q_{ij} = 0$, то елемент α_j не накриває елемент α_i і або α_i не максимальний, або α_j не мінімальний (або одночасно і те, і те); елемент γ_j не накриває елемент γ_i і або γ_i не максимальний, або γ_j не мінімальний (або одночасно і те, і те).

Якщо $q_{ij} = 1$, тоді або елемент α_j накриває α_i , або α_i максимальний, а α_j мінімальний; і або елемент γ_j накриває γ_i , або γ_i максимальний, а γ_j мінімальний.

Припустимо, що $Q(\mathcal{P}_1) \neq Q(\mathcal{P}_2)$. Тоді (оскільки $\tilde{Q}(\mathcal{P}_1) = \tilde{Q}(\mathcal{P}_2)$) існують такі i та j , що α_j накриває α_i , але γ_i максимальний, а γ_j мінімальний (чи навпаки).

Нехай $\alpha_j = \alpha_{j_1}$ накриває елементи $\alpha_i = \alpha_{i_1}, \dots, \alpha_{i_s}$. Тоді $\gamma_j = \gamma_{j_1}$ мінімальний, і $\gamma_{i_1}, \dots, \gamma_{i_s}$ максимальні елементи, більш того, не існує інших максимальних елементів в ч.в.м. \mathcal{P}_2 . Насправді, якби існував максимальний елемент $\gamma_{i_0} \notin \{\gamma_{i_1}, \dots, \gamma_{i_s}\}$ в \mathcal{P}_2 , то існувала би стрілка з γ_{i_0} в γ_j в $\tilde{Q}(\mathcal{P}_2)$ і також стрілка з α_{i_0} до α_j в $\tilde{Q}(\mathcal{P}_1)$. Але це б означало, що α_j накриває α_{i_0} . Тому $\alpha_{i_0} \in \{\alpha_{i_1}, \dots, \alpha_{i_s}\}$, а це суперечність.

Якщо $\mathcal{P}_{2 \min} = \{\gamma_{j_1}, \dots, \gamma_{j_r}\}$, то всі $\alpha_{j_1}, \dots, \alpha_{j_r}$ накривають кожен елемент з $\{\alpha_{i_1}, \dots, \alpha_{i_s}\}$.

Нехай $\mathcal{P}_{1 \max} = \{\alpha_{p_1}, \dots, \alpha_{p_m}\}$, $\mathcal{P}_{1 \min} = \{\alpha_{l_1}, \dots, \alpha_{l_t}\}$, $\mathcal{P}_{2 \max} = \{\gamma_{i_1}, \dots, \gamma_{i_s}\}$. Тоді, якщо $\alpha_p = \alpha_{p_v} \in \mathcal{P}_{1 \max}$ і $\alpha_l = \alpha_{l_u} \in \mathcal{P}_{1 \min}$, тоді γ_{l_u} накриває γ_{p_v} .

Позначимо $\mathcal{P}'_1 = \{\alpha_q \in \mathcal{P}_1 : \alpha_q > \alpha_{i_1}\}$, $\mathcal{P}''_1 = \mathcal{P}_1 \setminus \mathcal{P}'_1$; $\mathcal{P}''_2 = \{\gamma_q \in \mathcal{P}_2 : \gamma_q > \alpha_{p_1}\}$, $\mathcal{P}'_2 = \mathcal{P}_2 \setminus \mathcal{P}''_2$.

Тоді $Q(\mathcal{P}'_1) = Q(\mathcal{P}'_2)$ і $Q(\mathcal{P}''_1) = Q(\mathcal{P}''_2)$. Дійсно, оскільки жодна з множин \mathcal{P}'_1 , \mathcal{P}'_2 , \mathcal{P}''_1 , \mathcal{P}''_2 не містить одночасно елементи з $\mathcal{P}_{1 \max}$ і $\mathcal{P}_{1 \min}$; $\mathcal{P}_{2 \max}$ і $\mathcal{P}_{2 \min}$, з рівності $q_{ij} = 1$ для, наприклад, $\alpha_i, \alpha_j \in \mathcal{P}'_1$, випливає, що α_j накриває α_i та γ_j накриває γ_i , де $\gamma_i, \gamma_j \in \mathcal{P}''_2$.

Навпаки, нехай зв'язні ч.в.м. \mathcal{P}_1 та \mathcal{P}_2 або ізоморфні, або існує розбиття цих множин $\mathcal{P}_1 = \mathcal{P}'_1 \cup \mathcal{P}''_1$ і $\mathcal{P}_2 = \mathcal{P}'_2 \cup \mathcal{P}''_2$ такі, що кожен елемент з \mathcal{P}''_1 не більший за будь-який елемент з \mathcal{P}'_1 , та кожен елемент з \mathcal{P}'_1 не більший за будь-який елемент з \mathcal{P}''_2 , і виконується $\mathcal{P}'_1 \simeq \mathcal{P}'_2$, $\mathcal{P}''_1 \simeq \mathcal{P}''_2$. Якщо $\mathcal{P}_1 \simeq \mathcal{P}_2$, то, очевидно, $\mathcal{E}(\mathcal{P}_1) \simeq \mathcal{E}(\mathcal{P}_2)$ (перенумерація елементів ч.в.м. \mathcal{P}_2 відповідає еквівалентним перетворенням другого типу матриці $\mathcal{E}(\mathcal{P}_2)$). Якщо $\mathcal{P}_1 \not\simeq \mathcal{P}_2$ та

існує вказане розбиття, то

$$\mathcal{E}(\mathcal{P}_1) = \begin{pmatrix} \mathcal{E}(\mathcal{P}'_1) & U \\ 0 & \mathcal{E}(\mathcal{P}''_1) \end{pmatrix}, \mathcal{E}(\mathcal{P}_2) = \begin{pmatrix} \mathcal{E}(\mathcal{P}''_2) & U \\ 0 & \mathcal{E}(\mathcal{P}'_2) \end{pmatrix},$$

де U матриця, в якій всі елементи рівні 1, $\mathcal{E}(\mathcal{P}'_1) = \mathcal{E}(\mathcal{P}'_2)$, $\mathcal{E}(\mathcal{P}''_1) = \mathcal{E}(\mathcal{P}''_2)$ (тому $\mathcal{P}'_1 \simeq \mathcal{P}'_2$, $\mathcal{P}''_1 \simeq \mathcal{P}''_2$).

Матриці $\mathcal{E}(\mathcal{P}_1)$ та $\mathcal{E}(\mathcal{P}_2)$ еквівалентні. Дійсно, спочатку застосовуючи перетворення другого типу до матриці $\mathcal{E}(\mathcal{P}_2)$, отримаємо матрицю

$$\mathcal{E}(\overline{\mathcal{P}}_2) = \begin{pmatrix} \mathcal{E}(\overline{\mathcal{P}}'_2) & 0 \\ U & \mathcal{E}(\overline{\mathcal{P}}''_2) \end{pmatrix},$$

де $\mathcal{E}(\overline{\mathcal{P}}''_2) = \mathcal{E}(\mathcal{P}''_2) = \mathcal{E}(\mathcal{P}''_1)$, $\mathcal{E}(\overline{\mathcal{P}}'_2) = \mathcal{E}(\mathcal{P}'_2) = \mathcal{E}(\mathcal{P}'_1)$. Потім, застосовуючи перетворення першого типу до матриці $\mathcal{E}(\overline{\mathcal{P}}_2)$, отримаємо матрицю $\mathcal{E}(\mathcal{P}_1)$. Таким чином, ч.в.м. \mathcal{P}_1 та \mathcal{P}_2 Q -еквівалентні. Теорему доведено. \square

В доведенні теореми ми також довели наступне твердження.

Твердження 1.1.6. *Для скінченних зв'язних ч.в.м. S і T , якщо $Q(\mathcal{E}_S)$ і $Q(\mathcal{E}_T)$ ізоморфні, то \mathcal{E}_S і \mathcal{E}_T еквівалентні.*

Теорема 1.1.7. *Дві скінченні незв'язні ч.в.м. \mathcal{P} та S Q -еквівалентні тоді і тільки тоді, коли діаграми $Q(\mathcal{P})$ та $Q(S)$ ізоморфні.*

Доведення. Нехай \mathcal{P} та S дві незв'язні Q -еквівалентні ч.в.м., $\mathcal{P} = \mathcal{P}_1 \cup \mathcal{P}_2$, $S = S_1 \cup S_2$, $Q(\mathcal{P}) = Q(\mathcal{P}_1) \cup Q(\mathcal{P}_2)$, $Q(S) = Q(S_1) \cup Q(S_2)$ і, крім того, між $Q(\mathcal{P}_1)$ та $Q(\mathcal{P}_2)$ і між $Q(S_1)$ та $Q(S_2)$ нема стрілок. Оскільки множини \mathcal{P} та S Q -еквівалентні, то за твердженням 1.1.3 сагайдаки $\tilde{Q}(\mathcal{P})$ та $\tilde{Q}(S)$ ізоморфні. Нехай $\varphi: \tilde{Q}(\mathcal{P}) \rightarrow \tilde{Q}(S)$ ізоморфізм сагайдаків. Нехай $\mathcal{P}_{1 \max} = \{\alpha_{i_1}, \dots, \alpha_{i_m}\}$, $\mathcal{P}_{1 \min} = \{\alpha_{j_1}, \dots, \alpha_{j_s}\}$, $\mathcal{P}_{2 \max} = \{\alpha_{k_1}, \dots, \alpha_{k_t}\}$, $\mathcal{P}_{2 \min} = \{\alpha_{l_1}, \dots, \alpha_{l_r}\}$. З кожної вершини α_{i_v} множини $\mathcal{P}_{1 \max}$, так як і з кожної вершини α_{k_u} множини $\mathcal{P}_{2 \max}$, в сагайдаку $\tilde{Q}(\mathcal{P})$ стрілки ідуть до кожної вершини α_{j_p} множини $\mathcal{P}_{1 \min}$ і α_{l_q} множини $\mathcal{P}_{2 \min}$. Тоді з кожної вершини $\varphi(\alpha_{i_v})$ множини $\varphi(\mathcal{P}_{1 \max})$, так як і з кожної вершини $\varphi(\alpha_{k_u})$ множини $\varphi(\mathcal{P}_{2 \max})$ (відповідно), в сагайдаку $\tilde{Q}(S)$ стрілки ідуть до кожної вершини $\varphi(\alpha_{j_p})$ множини $\varphi(\mathcal{P}_{1 \min})$ і $\varphi(\alpha_{l_q})$ множини $\varphi(\mathcal{P}_{2 \min})$.

Припустимо, що $\varphi(\alpha_{i_v})$ не належить множині S_{\max} . Тоді $\varphi(\alpha_{j_1}), \dots, \varphi(\alpha_{j_s}), \varphi(\alpha_{l_1}), \dots, \varphi(\alpha_{l_r}) \notin S_{\min}$ і $\varphi(\alpha_{i_1}), \dots, \varphi(\alpha_{i_m}), \varphi(\alpha_{k_1}), \dots, \varphi(\alpha_{k_t}) \notin S_{\max}$. В $\tilde{Q}(S)$ є стрілки з кожної з вершин $\varphi(\alpha_{i_1}), \dots, \varphi(\alpha_{i_m}); \varphi(\alpha_{k_1}), \dots, \varphi(\alpha_{k_t})$ у кожна з вершин $\varphi(\alpha_{j_1}), \dots, \varphi(\alpha_{j_s}); \varphi(\alpha_{l_1}), \dots, \varphi(\alpha_{l_r})$. Оскільки жодна з вершин $\varphi(\alpha_{i_v}), v = 1, \dots, m; \varphi(\alpha_{k_w}), w = 1, \dots, t$ не є максимальною, то ці стрілки мають бути в $Q(S)$. Отже $\varphi(\alpha_{i_v}), \varphi(\alpha_{k_w}), \varphi(\alpha_{j_x}), \varphi(\alpha_{l_y})$ утворюють зв'язний підсагайдак T сагайдака $Q(S)$.

Тепер припустимо, що в S нема мінімального елемента з $\varphi(\alpha_{i_1}), \dots, \varphi(\alpha_{i_m})$. Будь-який шлях з P_{1min} у P_{1max} обов'язково містить підшлях P_{1min} у P_{1max} , який повністю належить діаграмі $Q(P_1)$. Аналогічно будь-який шлях з $\varphi(P_{1min})$ у $\varphi(P_{1max})$, якщо він проходить через елементи з S_2 , містить ланцюги L_1 з $\varphi(P_{1min})$ до S_{1max} та L_2 з S_{1min} до $\varphi(P_{1max})$. Тому такий шлях значно довший за шлях, утворений ланцюгом L_1 , стрілкою з S_{1max} у S_{1min} і ланцюгом L_2 . Звідси отримуємо, що цикл з $\tilde{Q}(P_1)$ повністю належить $\tilde{Q}(S_1)$.

Цілком аналогічно цикл з $\tilde{Q}(P_2)$ також належить $\tilde{Q}(S_1)$. А це означає, що ч.в.м. S є зв'язною, що суперечить умові теореми. Отже, в S є мінімальний елемент серед елементів

$$S^{(1)} = \{\varphi(\alpha_{i_1}), \dots, \varphi(\alpha_{i_m})\}; S^{(2)} = \{\varphi(\alpha_{k_1}), \dots, \varphi(\alpha_{k_t})\}.$$

У той же час в S є максимальний елемент серед елементів

$$S^{(3)} = \{\varphi(\alpha_{j_1}), \dots, \varphi(\alpha_{j_s})\}; S^{(4)} = \{\varphi(\alpha_{l_1}), \dots, \varphi(\alpha_{l_r})\}.$$

Розглянемо чотири можливі випадки.

Випадок 1: В S є мінімальний елемент з множини $S^{(1)}$, нехай $\varphi(\alpha_{i_b})$, і максимальний з $S^{(4)}$, нехай $\varphi(\alpha_{l_c})$. Тоді в $\tilde{Q}(S)$ є стрілка з $\varphi(\alpha_{l_c})$ в $\varphi(\alpha_{i_b})$, а тому і стрілка $\alpha_{l_c} \rightarrow \alpha_{i_b}$ в $\tilde{Q}(\mathcal{P})$, що неможливо, бо α_{l_c} мінімальний, а α_{i_b} максимальний і $\alpha_{l_c} \neq \alpha_{i_b}$ (бо вони належать \mathcal{P}_2 та \mathcal{P}_1 відповідно).

Випадок 2: В S є мінімальний елемент з множини $S^{(1)}$, нехай $\varphi(\alpha_{i_b})$, і максимальний з $S^{(3)}$, нехай $\varphi(\alpha_{j_c})$. Тоді є стрілка з $\varphi(\alpha_{j_c})$ в $\varphi(\alpha_{i_b})$. Тому є стрілка $\alpha_{j_c} \rightarrow \alpha_{i_b}$ в $\tilde{Q}(\mathcal{P})$. Але α_{i_b} максимальний, а α_{j_c} мінімальний. Тому це можливо лише у випадку $\alpha_{j_c} = \alpha_{i_b}$, тобто ми маємо петлю в α_{j_c} , а також $\{\alpha_{j_c}\}$ і $\{\varphi(\alpha_{j_c})\}$ є одноелементними компонентами в \mathcal{P} та S . Нехай α максимальний в $\mathcal{P} \setminus \{\alpha_{i_b}\}$. Тоді в $\tilde{Q}(\mathcal{P})$ є стрілка $\alpha \rightarrow \alpha_{i_b}$. Тобто також є стрілка $\varphi(\alpha) \rightarrow \varphi(\alpha_{i_b})$ в $\tilde{Q}(S)$. Ця стрілка не може належати $Q(S)$, бо $\{\varphi(\alpha_{i_b})\}$ є одноелементною компонентою в S . Таким чином, $\varphi(\alpha) \rightarrow \varphi(\alpha_{i_b})$ належить $\tilde{Q}(S) \setminus Q(S)$, що можливо лише у випадку, якщо $\varphi(\alpha)$ максимальний. А це призводить до суперечності тому, що існує такий α_{i_v} , що $\varphi(\alpha_{i_v})$ не є максимальним.

Випадок 3: В S є мінімальний елемент з множини $S^{(2)}$ і максимальний з $S^{(3)}$. Цей випадок з відповідними змінами повторює випадок 1.

Випадок 4: В S є мінімальний елемент з множини $S^{(2)}$ і максимальний з $S^{(4)}$. Цей випадок з відповідними змінами повторює випадок 2.

Отже, всі можливі випадки призводять до суперечності, якщо припустити, що існує такий α_{i_v} , що $\varphi(\alpha_{i_v})$ не є максимальним. Так само припущення, що існує такий α_{k_u} , що $\varphi(\alpha_{k_u})$ не є мінімальним, призводить до суперечності.

Таким чином, $\varphi(\mathcal{P}_{max}) \subset S_{max}$. Аналогічним чином доводимо, що $\varphi(\mathcal{P}_{min}) \subset S_{min}$. Розглядаючи φ^{-1} замість φ , отримуємо $\varphi^{-1}(S_{max}) \subset \mathcal{P}_{max}$ та $\varphi^{-1}(S_{min}) \subset \mathcal{P}_{min}$. Тому $\varphi(\mathcal{P}_{max}) = S_{max}$ та $\varphi(\mathcal{P}_{min}) = S_{min}$.

Оскільки сагайдаки $\tilde{Q}(\mathcal{P})$ та $\tilde{Q}(\mathcal{S})$ ізоморфні, а також мінімальні та максимальні елементи під дією ізоморфізму переходять в мінімальні та максимальні відповідно, то звуження ізоморфізму $\varphi : \tilde{Q}(\mathcal{P}) \rightarrow \tilde{Q}(\mathcal{S})$ на $Q(\mathcal{P})$ дає ізоморфізм $Q(\mathcal{P}) \rightarrow Q(\mathcal{S})$.

Навпаки, якщо $Q(\mathcal{P})$ та $Q(\mathcal{S})$ ізоморфні, то матриці показників $\mathcal{E}_{\mathcal{P}}$ та $\mathcal{E}_{\mathcal{S}}$ еквівалентні, тобто ч.в.м. \mathcal{P} та \mathcal{S} Q -еквівалентні. Теорему доведено. \square

Діаграма $Q(\mathcal{P})$ скінченної ч.в.м. \mathcal{P} є об'єднанням її зв'язних компонент $Q(\mathcal{P}_1), \dots, Q(\mathcal{P}_s)$. Підмножини $\mathcal{P}_1, \dots, \mathcal{P}_s$ будемо називати **зв'язними компонентами** ч.в.м. \mathcal{P} .

Теорема 1.1.8. *Нехай $\mathcal{P} = \mathcal{P}_1 \cup \dots \cup \mathcal{P}_n$ та $\mathcal{S} = \mathcal{S}_1 \cup \dots \cup \mathcal{S}_m$ розбиття двох скінченних незв'язних ч.в.м. на їх зв'язні компоненти. Ч.в.м. \mathcal{P} та \mathcal{S} Q -еквівалентні тоді і тільки тоді, коли $n = m$ та існує така перестановка $\theta \in S_n$, що \mathcal{P}_i і $\mathcal{S}_{\theta(i)}$ ізоморфні для всіх $i = 1, \dots, n$.*

Доведення цієї теореми впливає з теореми 1.1.7

Теорема 1.1.9. *Для скінченних ч.в.м. \mathcal{S} і \mathcal{T} наступні умови еквівалентні: (а) $Q(\mathcal{E}_{\mathcal{S}})$ та $Q(\mathcal{E}_{\mathcal{T}})$ ізоморфні;*

(б) $\mathcal{E}_{\mathcal{S}}$ та $\mathcal{E}_{\mathcal{T}}$ еквівалентні.

Доведення. (б) \Rightarrow (а) впливає з твердження 1.1.3

(а) \Rightarrow (б) впливає з теореми 1.1.7 і теореми 2.2.5. \square

1.2. Скінченні частково впорядковані множини, $(0, 1)$ порядок та скінченні ланцюги Маркова.

Нагадаємо, що $\Lambda = \{O, \mathcal{E}(\Lambda)\}$ називається $(0, 1)$ порядком, якщо $\mathcal{E}(\Lambda)$ $(0, 1)$ матриця.

Означення 1.2.1. Індексом $\text{inx}(P)$ скінченної частково впорядкованої множини P називають максимальне власне значення матриці суміжності $\tilde{Q}(P)$. Цьому власному значенню відповідає одновимірний кореневий простір, тобто всі власні вектори \vec{f} , які мають вигляд $\vec{f} = \lambda \vec{f}_0$, де $\vec{f}_0 = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$, причому всі $\alpha_i > 0$, $i = 1, \dots, n$. Власний вектор $\vec{f} = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)^T$ називається *Фробеніусовим вектором*. Нумерація сагайдака Q називається *стандартною*, якщо $\alpha_1 \geq \alpha_2 \geq \dots \geq \alpha_n$.

Таким чином, $\text{inx}P = \text{inx}\Lambda(P)$. В цьому випадку $\tilde{Q}(P) = Q(\mathcal{E}_P)$, де \mathcal{E}_P — зведена матриця показників, яка відповідає P . За теоремою 6.1.15 [18] сагайдак $Q(\mathcal{E}_P)$ є сильно зв'язним.

Означення 1.2.2. Скінченна частково орієнтовна множина P називається регулярною, якщо матриця суміжності $[Q(\mathcal{E}_P)]$ матриці $Q(\mathcal{E}_P)$ примітивна, інакше P називають циклічною.

Означення 1.2.3. Кажуть, що дві частково впорядковані множини $S = \{s_1, \dots, s_n\}$ і $T = \{t_1, \dots, t_n\}$ — еквівалентні, якщо $\tilde{Q}(S) \simeq \tilde{Q}(T)$.

Приклад 1.2.4. Індекс скінченного впорядкованого ланцюга CH_n дорівнює 1.

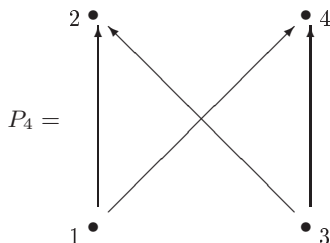
Приклад 1.2.5. Нехай

$$ACH_n = \left\{ \begin{array}{ccccc} 1 & 2 & \dots & n-1 & n \\ \bullet & \bullet & \dots & \bullet & \bullet \end{array} \right\}$$

антиланцюг довжиною n . Зрозуміло, $\tilde{Q}(ACH_n)$ повний простий сагайдак з n вершинами. Отже $\text{inx}ACH_n = n$.

Приклад 1.2.6. Нехай $P_{n,m} = (m, m, \dots, m)$ — примітивна частково впорядкована множина, сформована n лінійно впорядкованими непересічними множинами довжиною m кожна. Легко перевірити, що $\text{inx}P_{n,m} = \sqrt[m]{n}$.

Приклад 1.2.7. Розглянемо



Позначимо

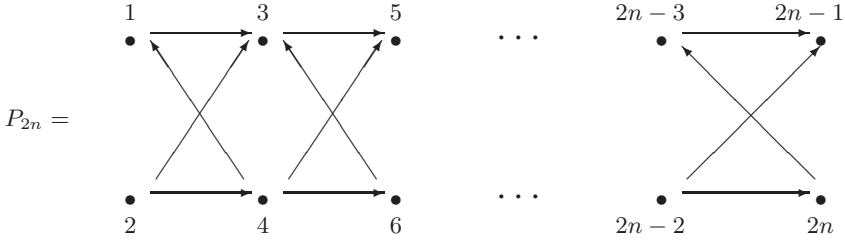
$$U_n = \begin{pmatrix} 1 & \dots & 1 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

квадратну матрицю, всі елементи якої 1. Очевидно матриця суміжності $\tilde{Q}(P_4)$ дорівнює

$$[\tilde{Q}(P_4)] = \begin{pmatrix} 0 & U_2 \\ U_2 & 0 \end{pmatrix}$$

і $\text{inx}P_4=2$.

Приклад 1.2.8. Нехай

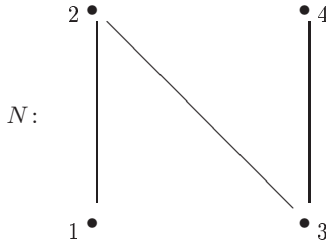


Очевидно

$$[\tilde{Q}(P_{2n})] = \begin{bmatrix} 0 & U_2 & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & U_2 & \ddots & & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & & \ddots & \ddots & \ddots & 0 \\ 0 & & & & 0 & U_2 \end{bmatrix}$$

і $\text{inx}P_{2n}=2$.

Приклад 1.2.9. Нехай



частково впорядкована множина з 4 елементів. Очевидно

$$[\tilde{Q}(\mathcal{E}_N)] = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad (1.1)$$

і

$$\chi_B(x) = x^2(x^2 - 3).$$

Отже, $\text{inx}(N) = \sqrt{3}$ і власний вектор Фробеніуса дорівнює

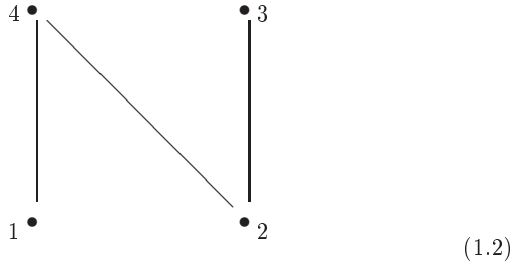
$$\vec{f} = (2, \sqrt{3}, \sqrt{3}, 1)^T.$$

Нумерація (1.1) стандартна для власного вектора Фробеніуса ч.в.м. N . Зв'язок між матрицею переходів T_N ланцюга Маркова та матрицею суміжності $[Q(\mathcal{E}_N)]$

$$T_N = \frac{1}{\sqrt{3}} \begin{pmatrix} \frac{1}{2} & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \frac{1}{\sqrt{3}} & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{1}{\sqrt{3}} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \frac{1}{\sqrt{3}} & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{1}{\sqrt{3}} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} =$$

$$= \begin{pmatrix} 0 & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 0 \\ \frac{2}{\sqrt{3}} & 0 & 0 & \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{2}{\sqrt{3}} & 0 & 0 & \frac{1}{\sqrt{3}} \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

Очевидно T_N задає ергодичний циклічний ланцюг Маркова. Отже частково впорядкована множина N циклічна. Нумерація N :



не є стандартною.

Дійсно нехай $\mathcal{E}'(N)$ — матриця показників, що відповідає ч.в.м. N відповідно до нумерації (1.2). Маємо

$$[\tilde{Q}(\mathcal{E}'_N)] = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

і власний вектор Фробеніуса, який відповідає нумерації (1.2) — це $(2, 1, \sqrt{3}, \sqrt{3})^T$. Отже, нумерація (1.2) не є стандартною.

Нижче надано список індексів і векторів Фробеніуса частково впорядкованих множин з не більш ніж 4 елементами.

Зауваження 1.2.10. Очевидно, $\text{inx}CH_n = 1$ і $\text{inx}ACH_n = n$. Тоді вектор $(1, \dots, 1)^T$ — це вектор Фробеніуса CH_n і ACH_n .

$$\text{I} (1) = \{\bullet\}, \text{inx}(I, 1) = 1.$$

$$\text{II} (1) = \left\{ \begin{array}{c} \bullet \\ \bullet \end{array} \right\}, \text{inx}(II, 1) = 1; (2) = \{\bullet \quad \bullet\}, \text{inx}(II, 2) = 2.$$

$$\text{III} (1) = \left\{ \begin{array}{c} \bullet \\ \bullet \\ \bullet \end{array} \right\}, \text{inx}(III, 1) = 1;$$

$$(2) = \left\{ \begin{array}{ccc} & 3 & \\ & \bullet & \\ \bullet & / & \backslash & \bullet \\ 1 & & & 2 \end{array} \right\}; (3) = \left\{ \begin{array}{ccc} 1 & & 2 \\ \bullet & & \bullet \\ & \backslash & / \\ & 3 & \end{array} \right\},$$

$$\text{inx}(III, 2) = \text{inx}(III, 3) = \sqrt{2}; \vec{f}(III, 2) = \vec{f}(III, 3) = (1, 1, \sqrt{2})^T;$$

$$(4) = \left\{ \begin{array}{c} 3 \\ \bullet \\ | \\ \bullet \\ 1 \quad 2 \end{array} \right\}, \text{inx}(III, 4) = \frac{1+\sqrt{3}}{2};$$

$$(5) = \{\bullet \quad \bullet \quad \bullet\}, \text{inx}(III, 5) = 3; \vec{f}(III, 4) = \left(1, \frac{\sqrt{5}-1}{2}, 1\right)^T.$$

$$\text{IV} (1) = \left\{ \begin{array}{c} \bullet \\ \bullet \\ \bullet \\ \bullet \end{array} \right\}, \text{inx}(IV, 1) = 1;$$

$$(2) = \left\{ \begin{array}{ccc} & 4 & \\ & \bullet & \\ 2 & \bullet & / & \backslash & \bullet & 3 \\ & & \backslash & / & & \\ & & \bullet & & & \\ & & 1 & & & \end{array} \right\}, \text{inx}(IV, 2) = \sqrt[3]{2}$$

$$(3) = \left\{ \begin{array}{ccc} 2 & & 3 \\ \bullet & & \bullet \\ & \backslash & / \\ & 1 & \\ & \bullet & \\ & | & \\ & \bullet & \\ & 4 & \end{array} \right\}, (4) = \left\{ \begin{array}{ccc} & 1 & \\ & \bullet & \\ & | & \\ & \bullet & \\ & 4 & \\ \bullet & / & \backslash & \bullet \\ 2 & & & 3 \end{array} \right\},$$

$$\text{inx}(IV, 3) = \text{inx}(IV, 4) = \sqrt[3]{2};$$

$$\vec{f}(IV, 2) = \vec{f}(IV, 3) = \vec{f}(IV, 4) = (\sqrt[3]{4}, 1, 1, \sqrt[3]{2})^T$$

$$(5) = \left\{ \begin{array}{ccc} & & \bullet \quad 3 \\ & & | \\ 4 & \bullet & \bullet \quad 2 \\ & \diagdown & | \\ & & \bullet \quad 1 \end{array} \right\}, (6) = \left\{ \begin{array}{ccc} & & \bullet \quad 1 \\ & & | \\ 4 & \bullet & \bullet \quad 3 \\ & & | \\ & & \bullet \quad 2 \end{array} \right\};$$

$\chi_{5,6}(x) = x(x^3 - x - 1)$ і $1.32 < \text{inx}(IV, 5) = \text{inx}(IV, 6) < 1.33$;

$\vec{f}(IV, 5) = \vec{f}(IV, 6) = (\lambda^2, 1, \lambda, \lambda)^T$, де $\lambda^3 - \lambda - 1 = 0$.

$$(7) = \left\{ \begin{array}{cc} 3 & 4 \\ \bullet & \bullet \\ | & | \\ \bullet & \bullet \\ 1 & 2 \end{array} \right\}, \text{inx}(IV, 7) = \sqrt{2}; \vec{f}(IV, 7) = \left(\frac{\sqrt{2}}{2}, \frac{\sqrt{2}}{2}, 1, 1 \right)^T$$

$$(8) = \left\{ \begin{array}{ccc} & & \bullet \quad 4 \\ & & | \\ & & \bullet \quad 3 \\ 1 & \bullet & \bullet \quad 2 \end{array} \right\}, \chi_8(x) = x(x^3 - x^2 - 1) \text{ і } 1.46 < \text{inx}(IV, 8) < 1.47;$$

$\vec{f}(IV, 8) = (1, \lambda - 1, \lambda^2 - 1, 1)^T$ де $\lambda^3 - \lambda^2 - 1 = 0$.

$$(9) = \left\{ \begin{array}{cc} 4 & 2 \\ \bullet & \bullet \\ | & \diagdown \quad | \\ \bullet & \bullet \\ 3 & 1 \end{array} \right\}, \text{inx}(IV, 9) = \sqrt{3}; \vec{f}(IV, 9) = (2, \sqrt{3}, 1, \sqrt{3})^T.$$

$$(10) = \left\{ \begin{array}{ccc} & 4 & \\ & \bullet & \\ \bullet & \diagdown \quad | \quad \diagup & \bullet \\ 1 & 2 & 3 \end{array} \right\}, (11) = \left\{ \begin{array}{ccc} 1 & 2 & 3 \\ \bullet & \bullet & \bullet \\ & \diagdown \quad | \quad \diagup & \\ & 4 & \end{array} \right\},$$

$\text{inx}(IV, 10) = \text{inx}(IV, 11) = \sqrt{3}$;

$\vec{f}(IV, 10) = \vec{f}(IV, 11) = (\sqrt{3}, \sqrt{3}, \sqrt{3}, 3)^T$.

$$(12) = \left\{ \begin{array}{ccc} & & 4 \\ & & \bullet \\ \bullet & \bullet & \diagdown \quad \diagup \\ 1 & 2 & 3 \end{array} \right\}, (13) = \left\{ \begin{array}{ccc} 1 & 2 & 3 \\ \bullet & \bullet & \bullet \\ & \diagdown & \diagup \\ & 4 & \end{array} \right\},$$

$\text{inx}(IV, 12) = \text{inx}(IV, 13) = 2$; $\vec{f}(IV, 12) = (2, 1, 1, 2)^T$; $\vec{f}(IV, 13) = (1, 1, 1, 1)^T$.

$$(14) = \left\{ \begin{array}{cc} 3 & 4 \\ \bullet & \bullet \\ | & | \\ \bullet & \bullet \\ 1 & 2 \end{array} \right\} \times \left\{ \begin{array}{cc} 4 \\ \bullet \\ | \\ \bullet \\ \bullet \\ 1 & 2 & 3 \end{array} \right\}, \text{inx}(IV, 14) = 2; \vec{f}(IV, 14) = (1, 1, 1, 1)^T;$$

$$(15) = \left\{ \begin{array}{cc} 4 \\ \bullet \\ | \\ \bullet \\ \bullet \\ 1 & 2 & 3 \end{array} \right\}, \chi_{15}(x) = x^2(x^2 - 2x - 1) \text{ і } \text{inx}(IV, 15) = 1 + \sqrt{2};$$

$$\vec{f}(IV, 15) = (1 + \sqrt{2}, 1 + \sqrt{2}, 1, 1 + \sqrt{2})^T;$$

$$(16) = \{\bullet \bullet \bullet \bullet\}, \text{inx}(IV, 16) = 4.$$

Помітимо, що підмножини $(IV, 2)$, $(IV, 3)$ та $(IV, 4)$ Q -еквівалентні. Інші неоднорелементні класи Q -еквівалентності це $\{(III, 2), (III, 3)\}$, $\{(IV, 10), (IV, 11)\}$. Для підмножин $N = (IV, 9)$ і $F_4 = (IV, 11)$ маємо $\text{inx}N = \text{inx}F_4 = \sqrt{3}$, але вони не є Q -еквівалентними.

Підмножини $(IV, 12)$ та $(IV, 13)$ антиізоморфні і $w(IV, 12) = w(IV, 13) = 3$, але $(IV, 12)$ і $(IV, 13)$ не Q -еквівалентні, оскільки $\vec{f}(IV, 13) = (2, 1, 1, 2)^T$ і $\vec{f}(IV, 12) = (1, 1, 1, 1)^T$. Підмножини $(IV, 13)$ і $(IV, 14)$ мають однакові індекси і вектори Фробеніуса, але вони не Q -еквівалентні, тому що $\vec{Q}(IV, 13)$ має петлю, а $\vec{Q}(IV, 14)$ ні.

1.3. Матриці суміжності допустимих сагайдаків без петель

В [Narary, 1969] (Appendix 2, Digraph diagrams) є список простих сагадаків без петель для $s \leq 4$ (s - кількість вершин Q). Кількість таких сагадаків 3 для $s = 2$, 16 для $s = 3$ та 218 для $s = 4$. Використовуючи цей список, дуже легко визначити кількість сильнозв'язних сагадаків серед них. Отримаємо 1 для $s = 2$, 5 для $s = 3$ та 83 для $s = 4$.

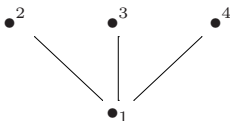
Звідси отримуємо список допустимих сагадаків без петель для $2 \leq s \leq 4$.

Кількість таких сагадаків 1 для $s = 2$, 2 для $s = 3$ та 11 для $s = 4$.

Будемо використовувати наступні позначення:

$$H_s = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 1 & 1 & 1 & \dots & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & \dots & 1 & 0 \end{pmatrix}, \quad F_s = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & \dots & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & \dots & 1 & 1 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 1 & 1 & 1 & \dots & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & \vdots & 1 & 0 \end{pmatrix},$$

$\Omega_s = (\omega_{ij})$, де $\omega_{ij} = 0$ для $i \leq j$ та $\omega_{ij} = i - j$ для $i \geq j$; $H_s, F_s, \Omega_s \in M_n(\mathbb{Z})$. Зауважимо, що запис F_s узгоджений з (з точністю до перепозначення) записом F_4 у випадку (IV, 11) у кінці попереднього підрозділу в тому, що

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} - \text{матриця показників частково впорядкованої множини}$$


Твердження 1.3.1. *Існує єдиний допустимий сагайдак без петель для $s = 2$, який є $C_2 = Q(H_2)$ та існує в точності два допустимих сагайдака без петель $C_3(Q) = (H_3)$ та $Q(\Omega_3)$ для $s = 3$.*

Доведення. □

Будемо вважати, що зведені матриці показників та їх перший рядок нульовий, це можна робити, тому що що ми розглядаємо допустимі сагайдаки, які є сагайдаками зведених матриць показників.

Нехай $s = 2$. Тоді $\mathcal{E} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ \alpha & 0 \end{pmatrix}$, $\mathcal{E}^{(1)} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ \alpha & 1 \end{pmatrix}$ та $\mathcal{E}^{(2)} = \begin{pmatrix} (2, \alpha) & (1, \alpha) \\ \alpha + 1 & (2, \alpha) \end{pmatrix}$ де $(\alpha_1, \dots, \alpha_t) = \min(\alpha_1, \dots, \alpha_t)$.

Нехай $\mathcal{E} = (\alpha_{ij})$ — зведена матриця показників, тоді з $\mathcal{E}^{(1)} = (\beta_{ij})$ де $\beta_{ii} = 1$ та $\beta_{ij} = \alpha_{ij}$, коли $i \neq j$, $\mathcal{E}^{(2)} = (\gamma_{ij})$, де $\gamma_{ij} = \min_k(\beta_{ik} + \beta_{kj})$, тоді $[Q(\mathcal{E})] = \mathcal{E}^{(2)} - \mathcal{E}^{(1)}$. Отже $[Q[\mathcal{E}]] = \begin{pmatrix} (1, \alpha - 1) & 1 \\ 1 & (1, \alpha - 1) \end{pmatrix}$ та $Q(\mathcal{E})$ також або C_2 , або $\mathcal{L}C_2$ для $\alpha \geq 2$ (C_2 - простий ланцюг з n вершинами, $[\mathcal{L}C_2] = [C_n] + E_n$, E_n - одинична $n \times n$ матриця).

Нехай тепер $s = 3$. Тоді $\mathcal{E} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ \alpha & 0 & \delta \\ \beta & \gamma & 0 \end{pmatrix}$, $\mathcal{E}^{(1)} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \alpha & 1 & \delta \\ \beta & \gamma & 1 \end{pmatrix}$ та

$$\mathcal{E}^{(2)} = \begin{pmatrix} (2, \alpha, \beta) & (1, \gamma) & (1, \delta) \\ (\alpha + 1, \beta + \delta) & (2, \alpha, \gamma + \delta) & (\alpha, \delta + 1) \\ (\beta + 1, \alpha + \gamma) & (\beta, \gamma + 1) & (2, \beta, \gamma + \delta) \end{pmatrix}.$$

Очевидно, що можна розглядати випадок тільки $1 \leq \alpha \leq \beta$. Тоді $\alpha = 1$. Дійсно, якщо $\alpha \geq 2$ ми маємо петлю в першій вершині. Якщо ж $\beta = 1$ ми маємо або $\mathcal{E} \sim H_3$, або $\mathcal{E} \sim F_3$. Зрозуміло, що $\Omega_3 \sim F_3$. Якщо ж $\beta = 2$, то $\mathcal{E} \sim \Omega_3$.

Нехай $s = 4$. Як і вище ми розглядаємо допустимі сагайдаки без петель. Позначення $\mathcal{E} \sim \Theta$ означає еквівалентність цих матриць при перетвореннях першого роду.

Очевидно, що $d(\mathcal{E}) = d(\Theta)$ для еквівалентних зведених матриць \mathcal{E} та Θ .

Дуже зручно подати перші шість матриць показників в наступній послідовності:

$$(1) \ d = 6, \ \mathcal{E}_1 = H_4 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \ [Q(\mathcal{E}_1)] = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix};$$

$$(2) \ d = 7, \ \mathcal{E}_2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \ [Q(\mathcal{E}_2)] = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix};$$

$$\text{та } \mathcal{E}_2 \sim \Theta_2, \ \text{де } \Theta_2 = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix};$$

$$(3) \ d = 8, \ \mathcal{E}_3 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \ [Q(\mathcal{E}_3)] = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix};$$

$$\text{та } \mathcal{E}_3 \sim \Theta_3, \ \text{де } \Theta_3 = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix};$$

$$(4) \ d = 9, \ \mathcal{E}_4 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \ [Q(\mathcal{E}_4)] = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix};$$

$$\text{та } \mathcal{E}_4 \sim \Theta_4, \ \text{де } \Theta_4 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix};$$

$$(5) \ d = 10, \ \varepsilon_5 = \Omega_4 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \ [Q(\Omega_4)] = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix};$$

$$(6) \ d = 9, \ \varepsilon_6 = F_4 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}, \ [Q(F_4)] = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix};$$

$$(7) \ d = 8, \ \varepsilon_7 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \ [Q(\varepsilon_7)] = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix};$$

та $\varepsilon_7 \sim \Theta_7$, де $\Theta_7 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix};$

$$(8) \ d = 10, \ \varepsilon_8 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \ [Q(\varepsilon_8)] = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix};$$

$$(9) \ d = 10, \ \varepsilon_9 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \ [Q(\varepsilon_9)] = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix},$$

ε_9 — горнштейнова з $\sigma(\varepsilon_9) = (1423)$

$$(10) \ d = 11, \ \varepsilon_{10} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 2 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \ [Q(\varepsilon_{10})] = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix};$$

$$(11) \ d = 12, \ \varepsilon_{11} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 2 & 2 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \ [Q(\varepsilon_{11})] = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

$$\begin{array}{c}
 \mathbf{2.} \\
 \left(\begin{array}{ccccc} 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)
 \end{array}$$



$$\left(\begin{array}{ccccc} 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

$$\begin{aligned}
 \chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) &= \lambda^5 - 4\lambda^2 \\
 \text{inx}P &= \sqrt[3]{4} \\
 \vec{x}_P &= \left(\frac{1}{\sqrt[3]{2}}, \frac{1}{\sqrt[3]{2}}, \sqrt[3]{2}, 1, 1 \right)
 \end{aligned}$$

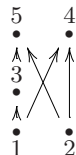
$$\mathbf{3.} \left(\begin{array}{ccccc} 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$



$$\left(\begin{array}{ccccc} 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

$$\begin{aligned}
 \chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) &= \lambda^5 - 2\lambda^3 - \lambda^2 & \vec{x}_P &= (1, \frac{2}{1+\sqrt{5}}, \frac{2}{1+\sqrt{5}}, 1, 1) \\
 \text{inx}P &= \frac{\sqrt{5}+1}{2} & \vec{y}_P &= (1, \frac{2}{1+\sqrt{5}}, 1, 1, \frac{2}{1+\sqrt{5}})
 \end{aligned}$$

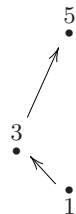
$$\mathbf{4.} \left(\begin{array}{ccccc} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$



$$\left(\begin{array}{ccccc} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

$$\begin{aligned}
 \chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) &= \lambda^5 - 3\lambda^3 - \lambda^2 \\
 \text{inx}P &\approx 1,879385242
 \end{aligned}$$

$$\mathbf{5.} \left(\begin{array}{ccccc} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$



$$\left(\begin{array}{ccccc} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

$$\begin{aligned}
 \chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) &= \lambda^5 - \lambda^2 - \lambda \\
 \text{inx}P &\approx 1,22074
 \end{aligned}$$

$$\mathbf{6.} \left(\begin{array}{ccccc} 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$



$$\left(\begin{array}{ccccc} 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

$$\begin{aligned}
 \chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) &= \lambda^5 - 3\lambda^2 & \vec{x}_P &= \left(\sqrt[3]{3}, \frac{1}{\sqrt[3]{3}}, \frac{1}{\sqrt[3]{3}}, \frac{1}{\sqrt[3]{3}}, 1 \right) \\
 \text{inx}P &= \sqrt[3]{3} & \vec{y}_P &= \left(1, \frac{1}{\sqrt[3]{3}}, \frac{1}{\sqrt[3]{3}}, \frac{1}{\sqrt[3]{3}}, 1 \right)
 \end{aligned}$$

7.
$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \wedge \\ 4 \\ \bullet \\ \wedge \\ 3 \\ \bullet \\ \wedge \\ 2 \\ \bullet \\ 1 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 2\lambda$$

$$\text{inx}P = \sqrt[4]{2}$$

$$\vec{x}_P = \left(\frac{1}{\sqrt[4]{8}}, \frac{1}{\sqrt[4]{8}}, \frac{1}{\sqrt{2}}, \frac{1}{\sqrt[4]{2}}, 1\right)$$

8.
$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 4 \\ \bullet \\ \wedge \\ 3 \\ \bullet \\ \wedge \\ 2 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \end{array} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \nearrow \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 2\lambda$$

$$\text{inx}P = \sqrt[4]{2}$$

$$\vec{x}_P = (\sqrt[4]{2}, \sqrt{2}, \sqrt[4]{2^3}, 1, 1)$$

9.
$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \wedge \\ 4 \\ \bullet \\ \wedge \\ 3 \\ \bullet \\ \wedge \\ 2 \\ \bullet \\ 1 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - \lambda^2 - \lambda$$

$$\text{inx}P \approx 1, 22074$$

10.
$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 4 \\ \bullet \\ \wedge \\ 3 \\ \bullet \\ \wedge \\ 2 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \end{array} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \nearrow \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - \lambda^2 - \lambda$$

$$\text{inx}P \approx 1, 22074$$

$$11. \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \cdot \\ \wedge \\ 4 \\ \cdot \\ \wedge \\ 3 \\ \cdot \\ \wedge \\ 2 \\ \cdot \\ 1 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - \lambda^3 - \lambda \quad \vec{x}_P = \left(\frac{1}{\sqrt{\frac{1}{2} + \frac{\sqrt{5}}{2}}}, -\frac{1-\sqrt{5}}{2\sqrt{\frac{1}{2} + \frac{\sqrt{5}}{2}}}, \frac{2}{1+\sqrt{5}}, \frac{1}{\sqrt{\frac{1}{2} + \frac{\sqrt{5}}{2}}}, 1 \right)$$

$$\text{inx}P = \sqrt{\frac{1+\sqrt{5}}{2}}$$

$$12. \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 4 \\ \cdot \\ \wedge \\ 3 \\ \cdot \\ \wedge \\ 2 \\ \cdot \\ \wedge \\ 1 \end{array} \begin{pmatrix} 5 \\ \cdot \\ \wedge \\ 4 \\ \cdot \\ \wedge \\ 3 \\ \cdot \\ \wedge \\ 2 \\ \cdot \\ 1 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - \lambda^3 - \lambda$$

$$\text{inx}P = \sqrt{\frac{1+\sqrt{5}}{2}}$$

$$\vec{x}_P = \left(\sqrt{\frac{1}{2} + \frac{\sqrt{5}}{2}}, \frac{1}{2}(-1 + \sqrt{5}), \frac{1}{2}\sqrt{\frac{1}{2} + \frac{\sqrt{5}}{2}}(-1 + \sqrt{5}), 1, 1 \right)$$

$$13. \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 4 \\ \cdot \\ \wedge \\ 5 \\ \cdot \\ \wedge \\ 1 \end{array} \begin{array}{c} 3 \\ \cdot \\ \wedge \\ 2 \\ \cdot \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - \lambda^3 - 2\lambda^2 \quad \vec{x}_P = \left(\lambda, \frac{2}{\lambda}, 1, 1, 1 \right)$$

$$\text{inx}P = \sqrt[3]{1 + \frac{\sqrt{78}}{9}} + \sqrt[3]{1 - \frac{\sqrt{78}}{9}} \quad \vec{y}_P = \left(\lambda, 1, \frac{1}{\lambda}, \frac{1}{\lambda}, 1 \right)$$

18.
$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{c} 4 \\ \bullet \\ \uparrow \\ 3 \\ \bullet \\ 1 \end{array} \quad \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \wedge \\ 2 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \end{array} \quad \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$\chi[\hat{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 2\lambda^3 - \lambda^2$ $\vec{x}_P = (1, \frac{2}{1+\sqrt{5}}, \frac{2}{1+\sqrt{5}}, 1, 1)$
 $\text{inx}P = \frac{\sqrt{5}+1}{2}$ $\vec{y}_P = (\frac{\sqrt{5}+3}{2}, \frac{\sqrt{5}+1}{2}, \frac{\sqrt{5}+3}{2}, \sqrt{5}+1, 1)$

19.
$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \swarrow \quad \nwarrow \\ 2 \quad 4 \\ \bullet \quad \bullet \\ \wedge \quad \wedge \\ 1 \quad 3 \\ \bullet \quad \bullet \end{array} \quad \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$\chi[\hat{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 2\lambda^2$ $\vec{x}_P = (\frac{1}{\sqrt[3]{4}}, \frac{1}{\sqrt[3]{2}}, \frac{1}{\sqrt[3]{4}}, \frac{1}{\sqrt[3]{2}}, 1)$
 $\text{inx}P = \sqrt[3]{2}$

20.
$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \wedge \quad \wedge \\ 2 \quad 4 \\ \bullet \quad \bullet \\ \swarrow \quad \nwarrow \\ 1 \quad 3 \\ \bullet \quad \bullet \end{array} \quad \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$\chi[\hat{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 2\lambda^2$ $\vec{x}_P = (\sqrt[3]{2}, \frac{1}{\sqrt[3]{2}}, \frac{1}{\sqrt[3]{2}}, 1, 1)$
 $\text{inx}P = \sqrt[3]{2}$

21.
$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \swarrow \quad \nwarrow \\ 4 \quad 2 \\ \bullet \quad \bullet \\ \swarrow \quad \nwarrow \\ 3 \quad 1 \\ \bullet \quad \bullet \end{array} \quad \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$\chi[\hat{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 3\lambda^2$ $\vec{x}_P = (\frac{2}{\sqrt[3]{9}}, \frac{1}{\sqrt[3]{3}}, \frac{1}{\sqrt[3]{9}}, \frac{1}{\sqrt[3]{3}}, 1)$
 $\text{inx}P = \sqrt[3]{3}$

22.
$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \swarrow \quad \nwarrow \\ 4 \quad 2 \\ \bullet \quad \bullet \\ \swarrow \quad \nwarrow \\ 3 \quad 1 \\ \bullet \quad \bullet \end{array} \quad \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\hat{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 3\lambda^2 \quad \vec{x}_P = (\sqrt[3]{3}, \frac{2}{\sqrt[3]{3}}, \frac{1}{\sqrt[3]{3}}, 1, 1)$$

$$\text{inx}P = \sqrt[3]{3}$$

23.
$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 4 \\ \bullet \\ \wedge \\ 3 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \\ 1 \end{array} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \uparrow \\ 2 \\ \bullet \\ \uparrow \\ 2 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\hat{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 2\lambda^3 - 2\lambda^2$$

$$\text{inx}P \approx 1,769292354$$

24.
$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \uparrow \\ 2 \\ \bullet \\ 2 \end{array} \begin{array}{c} 4 \\ \bullet \\ \wedge \\ 3 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \\ 1 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\hat{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 2\lambda^3 - 2\lambda^2$$

$$\text{inx}P \approx 1,769292354$$

25.
$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \wedge \\ 3 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \\ 1 \end{array} \begin{array}{c} 4 \\ \bullet \\ \wedge \\ 3 \\ \bullet \\ \wedge \\ 2 \\ \bullet \\ 2 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\hat{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - \lambda^3 - 2\lambda^2$$

$$\text{inx}P \approx 1,521379707$$

26.
$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \wedge \\ 3 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \\ 1 \end{array} \begin{array}{c} 4 \\ \bullet \\ \wedge \\ 3 \\ \bullet \\ \wedge \\ 2 \\ \bullet \\ 2 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\hat{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - \lambda^3 - 2\lambda^2$$

$$\text{inx}P \approx 1,521379707$$

$$27. \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \uparrow \\ 4 \\ \swarrow \quad \searrow \\ 3 \quad 2 \\ \swarrow \quad \searrow \\ \bullet \\ 1 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 2\lambda \quad \vec{x}_P = (\sqrt[4]{2}, \frac{1}{\sqrt{2}}, \frac{1}{\sqrt{2}}, \frac{1}{\sqrt[4]{2}}, 1)$$

$$\text{inx}P = \sqrt[4]{2}$$

$$28. \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \swarrow \quad \searrow \\ 4 \quad 3 \\ \swarrow \quad \searrow \\ \bullet \\ 2 \\ \uparrow \\ \bullet \\ 1 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 2\lambda$$

$$\text{inx}P = \sqrt[4]{2}$$

$$29. \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \uparrow \quad \downarrow \\ 3 \quad 4 \\ \swarrow \quad \searrow \\ \bullet \\ 1 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 4\lambda^2$$

$$\text{inx}P = \sqrt[3]{4}$$

$$\vec{x}_P = (\sqrt[3]{4}, \sqrt[3]{2}, \sqrt[3]{2}, 1, 1)$$

$$30. \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \swarrow \quad \searrow \\ 4 \quad 3 \\ \swarrow \quad \searrow \\ \bullet \\ 2 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 4\lambda^2$$

$$\text{inx}P = \sqrt[3]{4}$$

$$\vec{x}_P = (\frac{1}{\sqrt{2}}, \frac{1}{\sqrt{2}}, \frac{1}{\sqrt[3]{4}}, \frac{1}{\sqrt[3]{4}}, 1)$$

31.
$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 3 \\ \bullet \\ \wedge \\ 2 \\ \bullet \end{array} \begin{array}{c} 4 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \end{array} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi_{[\tilde{Q}(P)]}(\lambda) = \lambda^5 - 6\lambda^3$$

$$\text{inx}P = \sqrt{6}$$

$$\vec{x}_P = (\sqrt{\frac{3}{2}}, \sqrt{\frac{3}{2}}, 1, 1, 1)$$

32.
$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \wedge \\ 3 \\ \bullet \end{array} \begin{array}{c} 4 \\ \bullet \\ \wedge \\ 2 \\ \bullet \end{array} \begin{array}{c} 1 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi_{[\tilde{Q}(P)]}(\lambda) = \lambda^5 - 6\lambda^3$$

$$\text{inx}P = \sqrt{6}$$

$$\vec{x}_P = (\sqrt{\frac{2}{3}}, \sqrt{\frac{2}{3}}, \sqrt{\frac{2}{3}}, 1, 1)$$

33.
$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 3 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \end{array} \begin{array}{c} 4 \\ \bullet \\ \wedge \\ 2 \\ \bullet \end{array} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi_{[\tilde{Q}(P)]}(\lambda) = \lambda^5 - 3\lambda^2$$

$$\text{inx}P = \sqrt[3]{3}$$

$$\vec{x}_P = (\sqrt[3]{3}, \sqrt[3]{3^2}, 1, 1, 1)$$

34.
$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \wedge \\ 4 \\ \bullet \\ \wedge \\ 3 \\ \bullet \end{array} \begin{array}{c} 1 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \end{array} \begin{array}{c} 2 \\ \bullet \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi_{[\tilde{Q}(P)]}(\lambda) = \lambda^5 - 3\lambda^2$$

$$\text{inx}P = \sqrt[3]{3}$$

$$\vec{x}_P = (\frac{1}{\sqrt[3]{9}}, \frac{1}{\sqrt[3]{9}}, \frac{1}{\sqrt[3]{9}}, \frac{1}{\sqrt[3]{3}}, 1)$$

$$35. \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{ccc} 5 & 4 & 3 \\ \bullet & \bullet & \bullet \\ \wedge & \nearrow & \wedge \\ 1 & & 2 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 4\lambda^3$$

$$\text{inx}P = 2$$

$$\vec{x}_P = (1, 1, 1, 1, 1)$$

$$\vec{y}_P = (2, 2, 2, 1, 1)$$

$$36. \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{ccc} 4 & & 5 \\ \bullet & & \bullet \\ \wedge & & \nearrow \\ 3 & 2 & 1 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 4\lambda^3$$

$$\text{inx}P = 2$$

$$\vec{x}_P = (2, 1, 1, 2, 2)$$

$$\vec{y}_P = (1, 1, 1, 1, 1)$$

$$37. \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{ccc} 3 & 4 & 5 \\ \bullet & \bullet & \bullet \\ \wedge & \wedge & \nearrow \\ 2 & 1 & \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 4\lambda^3$$

$$\text{inx}P = 2$$

$$\vec{x}_P = (3, 1, 2, 2, 2)$$

$$\vec{y}_P = (2, 2, 2, 1, 1)$$

$$38. \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{ccc} 4 & & 5 \\ \bullet & & \bullet \\ \wedge & & \wedge \\ 3 & 2 & 1 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 4\lambda^3$$

$$\text{inx}P = 2$$

$$\vec{x}_P = (2, 1, 1, 2, 2)$$

$$\vec{y}_P = (2, 2, 2, 3, 1)$$

39.
$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \wedge \\ 2 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \\ 1 \end{array} \begin{array}{c} 3 \\ \bullet \\ \nearrow \\ 1 \\ \bullet \\ \nearrow \\ 1 \end{array} \begin{array}{c} 4 \\ \bullet \\ \nearrow \\ 1 \\ \bullet \\ \nearrow \\ 1 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\hat{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 2\lambda^3 - \lambda^2$$

$$\text{inx}P = \frac{\sqrt{5}+1}{2}$$

$$\vec{x}_P = \left(\frac{1}{2}(1 + \sqrt{5}), \frac{1}{2}(-1 + \sqrt{5}), 1, 1, 1\right)$$

40.
$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \nearrow \\ 3 \\ \bullet \\ \nearrow \\ 1 \end{array} \begin{array}{c} 4 \\ \bullet \\ \nearrow \\ 2 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \\ 2 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\hat{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 2\lambda^3 - \lambda^2$$

$$\text{inx}P = \frac{\sqrt{5}+1}{2}$$

$$\vec{x}_P = \left(\frac{2}{1+\sqrt{5}}, \frac{2}{1+\sqrt{5}}, \frac{4}{(1+\sqrt{5})^2}, \frac{2}{1+\sqrt{5}}, 1\right)$$

41.
$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \wedge \\ 3 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \\ 3 \end{array} \begin{array}{c} 4 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \\ 2 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\hat{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 5\lambda^3$$

$$\text{inx}P = \sqrt{5}$$

$$\vec{x}_P = \left(\frac{2}{\sqrt{5}}, \frac{2}{\sqrt{5}}, \frac{1}{\sqrt{5}}, 1, 1\right)$$

42.
$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{array}{c} 4 \\ \bullet \\ \wedge \\ 2 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \end{array} \begin{array}{c} 3 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \\ \bullet \\ \wedge \\ 1 \end{array} \begin{array}{c} 5 \\ \bullet \\ \nearrow \\ 1 \\ \bullet \\ \nearrow \\ 1 \end{array} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\hat{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 5\lambda^3$$

$$\text{inx}P = \sqrt{5}$$

$$\vec{x}_P = \left(\frac{3}{\sqrt{5}}, \frac{2}{\sqrt{5}}, 1, 1, 1\right)$$

$$43. \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{c} \bullet \\ \nearrow \quad \nwarrow \\ \bullet \quad \bullet \\ \nearrow \quad \nwarrow \\ \bullet \quad \bullet \\ \nearrow \quad \nwarrow \\ \bullet \quad \bullet \end{array} \quad \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 4\lambda^3$$

$$\text{inx}P = 2$$

$$\vec{x}_P = (1, 1, 1, 1, 2)$$

$$44. \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{c} \bullet \\ \nwarrow \quad \nearrow \\ \bullet \quad \bullet \\ \nwarrow \quad \nearrow \\ \bullet \quad \bullet \\ \nwarrow \quad \nearrow \\ \bullet \quad \bullet \end{array} \quad \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\chi[\tilde{Q}(P)](\lambda) = \lambda^5 - 4\lambda^3$$

$$\text{inx}P = 2$$

$$\vec{x}_P = (2, 1, 1, 1, 1)$$

За теоремою 4 [6] серед наведених 44-ох зв'язних частково впорядкованих множин Q -еквівалентними є вище наведені частково впорядковані множини під номерами:

1. 2, 29, 30
2. 39, 40
3. 5, 9, 10
4. 6, 33, 34
5. 21, 22
6. 7, 8, 27, 28
7. 11, 12
8. 13, 25
9. 14, 26
10. 19, 20
11. 23, 24
12. 31, 32
13. 43, 44

За твердженням 1.4.1 їх ліві та праві власні вектори можна отримувати перестановкою координат з лівого та правого власних векторів Q -еквівалентних множин.

Аналіз координат лівих та правих власних векторів, що відповідають одному індексу частково впорядкованих множин, які не є Q -еквівалентними, дає наступну теорему.

Теорема 1.4.2. Дві частково впорядковані множини S і P з 5-ти елементів зі зв'язною діаграмою Q -еквівалентні, якщо

(a) $inxS = inxP$;

(b) координати правого \vec{x}_S та лівого \vec{y}_S власного вектора матриці $[\tilde{Q}(S)]$ можна отримати перестановкою координат правого \vec{x}_P та лівого \vec{y}_P власного вектора матриці $[\tilde{Q}(P)]$.

Розділ 2

Черепичні порядки

2.1. Нетерові справа напівпервинні $SPSD$ -кільця

Розглянемо наступну теорему про розклад нетерових справа напівпервинних $SPSD$ -кільць.

Теорема 2.1.1. *Наступні умови для нетерОВОГО справа напівпервинного кільця A еквівалентні:*

(а) кільце A - напівдистрибутивне.

(б) кільце A - прямиЙ добуток напівпростого артінового кільця та напівмаксимального кільця.

Доведення. (а) \Rightarrow (б) З теорема 14.4.3 [17] випливає, що A є скінченим прямим добутком нерозкладних напівпростих кільць. Кожне нерозкладне кільце є або простим артіновим, або напівпервинним напівдосконалим кільцем, у якого основні кільця ендоморфізмів головних модулів є неартіновими. У другому випадку, за наслідком 14.4.11 [17], таке кільце є напівмаксимальним.

(б) \Rightarrow (а) Очевидно, що напівпервинне артінове кільце є напівпервинним $SPSD$ -кільцем. А напівмаксимальне кільце є $SPSD$ -кільцем за твердженням 14.4.3 [17] та за теоремою редукції для $SPSD$ -кільць. \square

Теорема 2.1.2. *Кожне напівмаксимальне кільце ізоморфне скінченному прямому добутку первинних кільць наступного вигляду*

$$A = \begin{pmatrix} \mathcal{O} & \pi^{\alpha_{12}}\mathcal{O} & \dots & \pi^{\alpha_{1n}}\mathcal{O} \\ \pi^{\alpha_{21}}\mathcal{O} & \mathcal{O} & \dots & \pi^{\alpha_{2n}}\mathcal{O} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \pi^{\alpha_{n1}}\mathcal{O} & \pi^{\alpha_{n2}}\mathcal{O} & \dots & \mathcal{O} \end{pmatrix}, \quad (2.1)$$

де $n \geq 1$, \mathcal{O} - дискретне нормоване кільце з простим елементом π та цілими числами α_{ij} такими, що $\alpha_{ij} + \alpha_{jk} \geq \alpha_{ik}$ для всіх i, j, k ($\alpha_{ii} = 0$ для всіх i).

Доведення. За твердженням 14.4.12 [17] напівмаксимальне кільце є скінченним прямим добутком первинних напівмаксимальних кілець. Покажемо, що первинне напівмаксимальне кільце ізоморфне кільце вигляду (2.1). Нехай $1 = e_1 + \dots + e_m$ — розклад $1 \in A$ в суму попарно ортогональних локальних ідемпотентів, $A_{ij} = e_i A e_j$ для $i, j = 1, \dots, m$. Позначимо через B_{ij} ($i \neq j$) наступний мінор другого порядку: $B_{ij} = \begin{pmatrix} A_{ii} & A_{ij} \\ A_{ji} & A_{jj} \end{pmatrix}$. Якщо кільце B_{ij} — не є зведеним, тоді $B_{ij} \simeq M_2(A_{ii})$ та B_{ij} — нетерове зліва. Якщо B_{ij} — зведене, тоді $A_{ij} a_{ji} \subset A_{ij}$, $\varphi_{ji} : A_{ij} \rightarrow A_{ii}$ — мономорфізм лівих A_{ii} -модулів (для усіх ненульових a_{ji}) таких, що $\varphi_{ji}(a_{ij}) = a_{ij} a_{ji}$. Якщо A_{ij} не є скінченно породженим, то A_{ii} містить лівий A_{ii} -підмодуль $A_{ij} a_{ji}$, який не є скінченно породженим, де $a_{ji} \neq 0$. Отримали протиріччя. Отже, за лемою 13.3.4 [17], $A_{ij} \simeq A_{ii}$ та B_{ij} — нетерове зліва за теоремою 3.6.1 [17]. Застосувавши індукцію за m та теорему 3.6.1 [17], ми отримаємо, що A — нетерове зліва. Таким чином, A — первинне нетерове *SPSD*-кільце. За твердженням 9.3.10 [17] A є правим порядком у простому артіновому кільці $Q = M_n(\mathcal{D})$. Вважаємо, що кожен локальний ідемпотент e_i з вище розглянутого розкладу $1 = e_1 + \dots + e_m$ є локальним в $Q = M_n(\mathcal{D})$. Тоді два розклади $1 = e_1 + \dots + e_m$ та $1 = e_{11} + \dots + e_{nn}$ спряжені. Тому $m = n$ і ми можемо вважати, що матричні ідемпотенти є локальними ідемпотентами кільця A .

Позначимо A_{ii} через A_i . Маємо $Q = \sum_{i,j=1}^n e_{ij} \mathcal{D}$ (\mathcal{D} — тіло часток, e_{ij} — матричні одиниці, які комутують з елементами з \mathcal{D}) та $A = \sum_{i,j=1}^n e_{ij} A_{ij}$, де $A_{ij} \subset \mathcal{D}$. Всі A_i — дискретні нормовані кільця, $A_{ij} A_{jk} \subset A_{ik}$ та $A_{ij} \neq 0$ для $i, j = 1, \dots, n$ (A — первинне та $e_{ii} A e_{jj} = A_{ij} \neq 0$).

Доведемо, що $A_{ij} = d_{ij} A_j = A_i d_{ij}$, де $d_{ij} \in A_{ij} \subset \mathcal{D}$. Дійсно, нехай R_i — радикал Джекобсона A_i та нехай $\pi_i A_i = A_i \pi_i = R_i$. За наслідком 14.2.4 [17] $R_i A_{ij} = A_{ij} R_j$. Візьмемо елемент $d_{ij} \in A_{ij}$, $d_{ij} \neq 0$ такий, що $A_i d_{ij} + R_i A_{ij} = A_{ij}$. За лемою Накаями $A_{ij} = d_{ij} A_j = A_i d_{ij}$. Нехай $T = \text{diag}(d_{12}^{-1}, d_{23}^{-1}, \dots, d_{n-1n}^{-1}, 1)$. Розглянемо TAT^{-1} . Можемо вважати, що наступні рівності $d_{12} = \dots = d_{n-1n}$ мають місце. Тоді $A_1 = A_2 = \dots = A_n$. Покладемо $A_1 = \mathcal{O}$, де \mathcal{O} — дискретне нормоване кільце (не обов'язково комутативне). Отже $A_{ij} \supset \mathcal{O}$ для $i \leq j$. З $A_{ij} A_{ji} \subset \mathcal{O}$ отримаємо, що $A_{ij} A_{ji} \supset A_{ji}$ та $A_{ji} \subset \mathcal{O}$ для $i \leq j$. Таким чином, можемо вважати, що $d_{ij} = \pi^{\alpha_{ji}}$, де $\mathcal{M} = \pi \mathcal{O} = \mathcal{O} \pi$ — єдиний максимальний ідеал \mathcal{O} , $\alpha_{ji} \geq 0$ для $j \geq i$. Очевидно, що $d_{ij} = \pi^{\alpha_{ij}}$, де $\alpha_{ij} \geq -\alpha_{ji}$. Тому ми отримали кільце вигляду (2.1) Обернене твердження слідує з означення напівмаксимального кільця. \square

Означення 2.1.3. Кільце A називається черепичним порядком, якщо воно первинне нетерове *SPSD*-кільце.

Зауваження 2.1.4. Нехай \mathcal{O} — дискретно нормоване кільце. Тоді з тео-

рем 2.1.1 та 2.1.2 впливає, що кожен черепичний порядок має вигляд (2.1).

Кільце \mathcal{O} вкладене в класичне кільце дробів \mathcal{D} , яке є тілом. Тому (2.1) означає множину всіх матриць $(a_{ij}) \in M_n(\mathcal{D})$ таких, що $a_{ij} \in \pi^{\alpha_{ij}}\mathcal{O}$, де e_{11}, \dots, e_{nn} — матричні одиниці в $M_n(\mathcal{D})$. Очевидно, що $M_n(\mathcal{D})$ - класичне кільце часток кільця A .

Дотримуючись термінології В.А.Ятегаонкара та Р.Б.Тарсі, кільце $A \subseteq \mathcal{O} \in M_n(K)$, де K - тіло часток комутативного дискретного нормованого кільця \mathcal{O} , називається черепичним порядком над \mathcal{O} , якщо $M_n(K)$ - класичне кільце часток A , $e_{ii} \in A$ $e_{ii}Ae_{ii} = \mathcal{O}$ для $i = 1, \dots, n$, де e_{11}, \dots, e_{nn} - матричні одиниці $M_n(K)$ (дивись В.А.Ятегаонкар, *Global dimension of tiled orders over a discrete valuation ring // Trans. Amer. Math. Soc., 196, 1974, pp. 313-330*).

Тому дане вище означення черепичного порядку — це узагальнення означення черепичного порядку над дискретним нормованим кільцем в сенсі В.А.Ятегаонкара та Р.Б.Тарсі.

Позначимо через $M_n(\mathbb{Z})$ кільце усіх квадратних $n \times n$ -матриць над кільцем цілих чисел \mathbb{Z} . Нехай $\mathcal{E} \in M_n(\mathbb{Z})$. Будемо називати матрицю $\mathcal{E} = (\alpha_{ij})$ матрицею показників, якщо $\alpha_{ij} + \alpha_{jk} \geq \alpha_{ik}$ для $i, j, k = 1, \dots, n$ та $\alpha_{ii} = 0$ для $i = 1, \dots, n$. Матрицю \mathcal{E} будемо називати зведеною матрицею показників, якщо $\alpha_{ij} + \alpha_{ji} > 0$ для $i, j = 1, \dots, n$.

Будемо використовувати наступне позначення: $A = \{\mathcal{O}, \mathcal{E}(A)\}$, де $\mathcal{E}(A) = (\alpha_{ij})$ — матриця показників кільця A , тобто $A = \sum_{i,j=1}^n e_{ij}\pi^{\alpha_{ij}}\mathcal{O}$, де e_{ij} - матричні одиниці. Якщо черепичний порядок зведений, тоді $\alpha_{ij} + \alpha_{ji} > 0$ для $i, j = 1, \dots, n$, $i \neq j$, тобто $\mathcal{E}(A)$ — зведена.

Означення 2.1.5. Нехай \mathcal{O} — дискретно нормоване кільце. Правий (відповідно лівий) A -модуль M (відповідно N) називається правою (відповідно лівою) A -граткою, якщо M (відповідно N) — вільний скінченно породжений \mathcal{O} -модуль.

Наприклад, всі скінченно породжені проєктивні A -модулі — A -гратки.

Нехай A — черепичний порядок. Позначимо через $Lat_r(A)$ (відповідно $Lat_l(A)$) категорію правих (відповідно лівих) A -граток. Позначаємо через $S_r(A)$ (відповідно $S_l(A)$) частково впорядковану множину (за включенням), яка утворена усіма A -гратками, які містяться в фіксованому правому простому $M_n(\mathcal{D})$ -модулі U (відповідно в лівому простому $M_n(\mathcal{D})$ -модулі V). Такі A -гратки називаються незвідними.

Відмітимо, що кожен простий правий $M_n(\mathcal{D})$ -модуль ізоморфний простому правому $M_n(\mathcal{D})$ -модулю U з \mathcal{D} -базисом e_1, \dots, e_n таким, що $e_i e_{jk} = \delta_{ij} e_k$, де $e_{jk} \in M_n(\mathcal{D})$ - матричні одиниці. Відповідно кожен простий лівий $M_n(\mathcal{D})$ -модуль ізоморфний простому лівому $M_n(\mathcal{D})$ -модулю V з \mathcal{D} -базисом e_1, \dots, e_n таким, що $e_{ij} e_k = \delta_{jk} e_i$.

Нехай $A = \{\mathcal{O}, \mathcal{E}(A)\}$ - черепичний порядок та нехай U (відповідно V) - простий правий (відповідно лівий) $M_n(\mathcal{D})$ -модуль як і вище.

Тоді кожна права (відповідно ліва) незвідна A -ґратка M (відповідно N), яка лежить в U (відповідно в V) - це A -модуль з \mathcal{O} -базисом $(\pi^{\alpha_1}e_1, \dots, \pi^{\alpha_n}e_n)$, де

$$\begin{cases} \alpha_i + \alpha_{ij} \geq \alpha_j, & \text{для правого } A\text{-модуля } M \\ \alpha_{ij} + \alpha_j \geq \alpha_i, & \text{для лівого } A\text{-модуля } N. \end{cases} \quad (2.2)$$

Тому кожна незвідна A -решітка M може бути визначена за допомогою вектора з цілими координатами $(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$, які задовольняють (2.2). Будемо писати $[M] = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$ або $M = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$.

Відношення впорядкованості на множині таких векторів та операції на них, які відповідають сумі та перетину незвідних решіток є очевидними.

Зауваження 2.1.6. Зрозуміло, що дві незвідні A -решітки $M_1 = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$ та $M_2 = (\beta_1, \dots, \beta_n)$ є ізоморфними тоді і тільки тоді, коли $\alpha_i = \beta_i + z$ для $i = 1, \dots, n$ та фіксованого $z \in \mathbb{Z}$. Будемо позначати через $(\alpha_1, \dots, \alpha_n)^T$ вектор-стовпчик з координатами $\alpha_1, \dots, \alpha_n$.

Зазначимо, що частково впорядковані множини $S_r(A)$ та $S_l(A)$ не залежать від вибору простих $M_n(\mathcal{D})$ -модулів U та V .

Твердження 2.1.7. *Частково впорядковані множини $S_r(A)$ та $S_l(A)$ є антиізоморфними дистрибутивними решітками.*

Доведення. Оскільки A — напівдистрибутивне кільце, то $S_r(A)$ ($S_l(A)$) є дистрибутивною решіткою по відношенню до суми та перетину підмодулів.

Нехай $M = (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in S_r(A)$. Покладемо $M^* = (-\alpha_1, \dots, -\alpha_n)^T \in S_l(A)$. Якщо ж $N = (\beta_1, \dots, \beta_n)^T \in S_l(A)$, тоді $N^* = (-\beta_1, \dots, -\beta_n) \in S_r(A)$.

Зрозуміло, що операція $*$ задовольняє наступні умови:

1. $M^{**} = M$; 2. $(M_1 + M_2)^* = M_1^* \cap M_2^*$; 3. $(M_1 \cap M_2)^* = M_1^* + M_2^*$ у правосторонньому випадку, також аналогічно записуються тотожності для лівостороннього випадку. Тому відображення $*$: $S_r(A) \rightarrow S_l(A)$ є антиізоморфним. \square

Зауваження 2.1.8. Відображення $*$ визначає дуальність для незвідних A -решіток.

Якщо $M_1 \subset M_2$ ($M_1, M_2 \in S_r(A)$), тоді $M_2^* \subset M_1^*$. У цьому випадку A -решітка M_2 називається надмодулем A -решітки M_1 (відповідно M_1^* надмодуль M_2^*).

2.2. Сагайдаки черепичних порядків

Нагадаємо, що сагайдак називається **сильно зв'язним**, якщо в ньому існує шлях між будь-якими двома вершинами. Одноточковий сагайдак без

стрілок будемо розглядати як сильно зв'язний сагайдак. Сагайдак Q без кратних стрілок і кратних петель називається **простим**, тобто Q є простим тоді і тільки тоді, коли його матриця суміжності $[Q] \in (0,1)$ -матрицею.

Теорема 2.2.1. *Сагайдак $Q(A)$ нетерового справа та зліва напівпервинного напівдосконалого кільця A сильно зв'язний.*

Доведення випливає з теореми 11.6.3 і твердження 9.2.13 [17]. Використовуємо позначення з теореми 11.6.3 [17]. Якщо $Q(A)$ не є сильно зв'язним, то кільце $(g_1 + g_2)A(g_1 + g_2)$ не є напівпервинним. Дійсно, для ненульового ідеалу $J = \begin{pmatrix} 0 & g_1 A g_2 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ маємо $J^2 = 0$.

Нехай I двосторонній ідеал черепичного порядку A . Очевидно,

$$I = \sum_{i,j=1}^n e_{ij} \pi^{\mu_{ij}} \mathcal{O},$$

де e_{ij} матричні одиниці. Позначимо через $\mathcal{E}(I) = (\mu_{ij})$ матрицю показників ідеала I . Нехай I та J двосторонні ідеали кільця A , $\mathcal{E}(I) = (\mu_{ij})$, $\mathcal{E}(J) = (\nu_{ij})$. Легко бачити, що $\mathcal{E}(IJ) = (\delta_{ij})$, де $\delta_{ij} = \min_k \{\mu_{ik} + \nu_{kj}\}$.

Теорема 2.2.2. *Сагайдак $Q(A)$ черепичного порядку A над дискретно нормованим кільцем \mathcal{O} простий і сильно зв'язний. Якщо A зведений, то $Q(A) = \mathcal{E}(R^2) - \mathcal{E}(R)$.*

Доведення. Приймаючи до уваги, що A первинне напівдосконале нетерове кільце, за теоремою 2.2.1 можна зробити висновок, що $Q(A)$ сильно зв'язний сагайдак. Нехай A зведений порядок. Тоді $\mathcal{E}(A) -$ зведена матриця. Будемо використовувати наступні позначення: $\mathcal{E}(A) = (\alpha_{ij})$; $\mathcal{E}(R) = (\beta_{ij})$, де $\beta_{ii} = 1$ для $i = 1, \dots, n$ і $\beta_{ij} = \alpha_{ij}$ для $i \neq j$ ($i, j = 1, \dots, n$); $\mathcal{E}(R^2) = (\gamma_{ij})$, де $\gamma_{ij} = \min_{1 \leq k \leq n} \{\beta_{ik} + \beta_{kj}\}$ для $i, j = 1, \dots, n$. Оскільки $\mathcal{E}(A)$ зведена, то $\alpha_{ij} + \alpha_{ji} \geq 1$ для $i, j = 1, \dots, n$, тобто $\gamma_{ii} = \min_{1 \leq k \leq n} \{\beta_{ik} + \beta_{ki}\} = \min_{1 \leq k \leq n, k \neq i} \{\beta_{ik} + \beta_{ki}\}$. Отже, γ_{ii} рівне 1 або 2. Якщо $i \neq j$, то $\beta_{ij} = \alpha_{ij}$ і $\gamma_{ij} = \min\{\min_{1 \leq k \leq n, k \neq i, j} \{\alpha_{ik} + \alpha_{kj}\}, \alpha_{ij} + 1\}$, тобто γ_{ij} рівне α_{ij} або $\alpha_{ij} + 1$. Довільній незвідній A -гратці M з \mathcal{O} -базисом $(\pi^{\alpha_1} e_1, \dots, \pi^{\alpha_n} e_n)$ поставимо у відповідність n -кортеж $[M] = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$. Розглянемо

$$[P_i] = (\alpha_{i1}, \dots, 0, \dots, \alpha_{in}),$$

$$[P_i R] = (\alpha_{i1}, \dots, 1, \dots, \alpha_{in}) = (\beta_{i1}, \dots, \beta_{in}).$$

Покладемо $[P_i R^2] = (\gamma_{i1}, \dots, \gamma_{in})$. Тоді $\vec{q}_i = [P_i R^2] - [P_i R] \in (0,1)$ -вектором. Припустимо, що у векторі \vec{q}_i одиниці знаходяться на місцях j_1, \dots, j_m . Приймаючи до уваги лему про анулювання, це означає $P_i R / P_i R^2 = U_{j_1} \oplus \dots \oplus U_{j_m}$. З означення $Q(A)$ маємо рівно одну стрілку з вершини i до кожної з вершин j_1, \dots, j_m . Таким чином, матриця суміжності $[Q(A)]$ має вигляд:

$$[Q(A)] = \mathcal{E}(R^2) - \mathcal{E}(R).$$

Теорему доведено. \square

Означення 2.2.3. Черепичний порядок $A = \{\mathcal{O}, \mathcal{E}(A)\}$ називається $(0,1)$ -порядком, якщо $\mathcal{E}(A) \in (0,1)$ -матрицею.

Надалі під $(0,1)$ -порядком завжди матимемо на увазі черепичний $(0,1)$ -порядок над дискретно нормованим кільцем \mathcal{O} .

Зведеному $(0,1)$ -порядку A ставимо у відповідність частково впорядковану множину

$$P_A = \{1, \dots, n\}$$

з відношенням \leq , визначеним наступним чином: $i \leq j \Leftrightarrow \alpha_{ij} = 0$.

Очевидно, (P, \leq) є частково впорядкованою множиною (ч.в.м.).

Навпаки, довільній скінченній ч.в.м. $P = \{1, \dots, n\}$ поставимо у відповідність зведену $(0,1)$ -матрицю $\mathcal{E}_P = (A_{ij})$ наступним чином: $A_{ij} = 0 \Leftrightarrow i \leq j$, інакше $A_{ij} = 1$. Тоді $A(P) = \{\mathcal{O}, \mathcal{E}_P\}$ є зведеним $(0,1)$ -порядком.

Ми дамо конструкцію, яка для заданої скінченної ч.в.м. $P = \{p_1, \dots, p_n\}$ дає сильно зв'язний сагайдак без кратних стрілок і кратних петель.

Позначимо через P_{max} (P_{min}) множину максимальних (мінімальних) елементів P та через $P_{max} \times P_{min}$ їх декартів добуток.

Означення 2.2.4. Сагайдак $\tilde{Q}(P)$ отриманий з діаграми $Q(P)$ додаванням стрілок $\sigma_{ij} : i \rightarrow j$ для всіх $(p_i, p_j) \in P_{max} \times P_{min}$ називається сагайдаком, асоційованим з частково впорядкованою множиною P .

Очевидно, $\tilde{Q}(P)$ є сильно зв'язним простим сагайдаком.

Теорема 2.2.5. Сагайдак $Q(A(P))$ збігається з сагайдаком $\tilde{Q}(P)$.

Доведення. Нагадаємо, що $Q(A(P)) = \mathcal{E}(R^2) - \mathcal{E}(R)$. Припустимо, що в $Q(P)$ є стрілка з s в t . Це означає, що $\alpha_{st} = 0$ і не існує натурального k ($k \neq s, t$) такого, що $\alpha_{sk} = 0$ і $\alpha_{st} = 0$. Елементи β_{ss} та β_{tt} матриці показників $\mathcal{E}(R) = (\beta_{ij})$ рівні 1. Маємо, що $\mathcal{E}(R^2) = (\gamma_{ij})$, де $\gamma_{ij} = \min_{1 \leq k \leq n} \{\beta_{sk} + \beta_{kt}\} = 1$. Таким чином, в $[Q(A(P))]$ на (s, t) -й позиції маємо $\gamma_{st} - \beta_{st} = 1 - \alpha_{st} = 1 - 0 = 1$. Звідси випливає, що $Q(A(P))$ має стрілку з s в t .

Нехай $p \in P_{max}$. Це означає, що $\alpha_{pk} = 1$ для $k \neq p$. Тому в p -тому рядку $\mathcal{E}(R)$ всі елементи рівні 1, тобто $(\beta_{p1}, \dots, \beta_{pp}, \dots, \beta_{pn}) = (1, \dots, 1, \dots, 1)$.

Аналогічно, якщо $q \in P_{min}$, то q -й стовпчик $(\beta_{1q}, \dots, \beta_{qq}, \dots, \beta_{nq})^T$ матриці $\mathcal{E}(R)$ має вигляд $(1, \dots, 1, \dots, 1)^T$. Звідси $\gamma_{pq} = 2$, $\beta_{pq} = 1$, і $Q(A(P))$ має стрілку з p в q . Отже, ми довели, що $\tilde{Q}(P)$ підсагайдак $Q(A(P))$.

Тепер покажемо обернене включення. Нехай $\gamma_{pq} = 2$. Тоді очевидно

$$(\beta_{p1}, \dots, \beta_{pp}, \dots, \beta_{pn}) = (1, \dots, 1, \dots, 1)$$

i

$$(\beta_{1q}, \dots, \beta_{qq}, \dots, \beta_{nq})^T = (1, \dots, 1, \dots, 1)^T.$$

Тому $p \in P_{max}$, $q \in P_{min}$ і існує стрілка з p в q .

Нехай $\gamma_{pq} = 1$ і $\beta_{pq} = 0$. Тоді $p \neq q$, $\beta_{pq} = \alpha_{pq} = 0$. Оскільки $\gamma_{pq} = \min_{1 \leq k \leq n} \{\beta_{pk} + \beta_{kq}\}$, то $\beta_{pk} + \beta_{kq} \geq 1$ для $k = 1, \dots, n$. Таким чином, для $k \neq p, q$ маємо $\beta_{pk} + \beta_{kq} \geq 1$, звідки отримуємо $\alpha_{pk} + \alpha_{kq} \geq 1$. Тому не існує такого натурального k ($k \neq p, q$), що $\alpha_{pk} = \alpha_{kq} = 0$. Це означає, що в $\tilde{Q}(P)$ є стрілка з p в q , що доводить обернене включення. \square

2.3. Проективні резольвенти і глобальна розмірність кілець.

Нехай A – кільце і M – правий модуль.

Означення 2.3.1. *Проективною резольвентою M* називається точна послідовність A -модулів:

$$\cdots \longrightarrow P_2 \xrightarrow{d_2} P_1 \xrightarrow{d_1} P_0 \xrightarrow{\pi} M \longrightarrow 0$$

в якій всі модулі P_n є проективними.

Як випливає, наприклад, з [17] будь-який A -модуль M має вільну, а тому і проективну резольвенту.

Ми кажемо, що *проективна розмірність M* дорівнює n і пишемо $\text{proj.dim}_A M = n$, якщо існує проективна резольвента довжини n :

$$0 \longrightarrow P_n \xrightarrow{d_n} P_{n-1} \xrightarrow{d_{n-1}} \cdots \longrightarrow P_1 \xrightarrow{d_1} P_0 \xrightarrow{\pi} M \longrightarrow 0$$

і не існує більш короткої проективної резольвенти модуля M .

Ми кажемо, що модуль M має нескінченну проективну резольвенту, якщо для нього не існує проективної резольвенти скінченної довжини. Цей факт записується наступним чином: $\text{proj.dim}_A M = \infty$.

Добре відомо, що $\text{proj.dim}_A M$ не залежить від вибору проективної резольвенти.

Нехай $\text{proj.dim}_A M = n$ і

$$0 \longrightarrow P_n \xrightarrow{d_n} P_{n-1} \xrightarrow{d_{n-1}} \cdots \longrightarrow P_1 \xrightarrow{d_1} P_0 \xrightarrow{\pi} M \longrightarrow 0$$

відповідна проективна резольвента.

Точна послідовність

$$P_1 \xrightarrow{d_1} P_0 \xrightarrow{\pi} M \longrightarrow 0$$

називається *початком проективної резольвенти* модуля M , а точна послідовність

$$0 \longrightarrow P_n \xrightarrow{d_n} P_{n-1}$$

називається *кінцем проективної резольвенти* модуля M .

Позначимо через $\mathbb{M}_A(A\mathbb{M})$ категорію всіх правих (лівих) A -модулів.

Означення 2.3.2. Якщо A – кільце, то його права глобальна розмірність (скорочено $r.gl.dim A$) визначається наступним чином:

$$r.gl.dim A = \sup\{proj.dim_A M : M \text{ — правий } A \text{ — модуль}\}$$

Аналогічно визначається $l.gl.dim A$:

$$l.gl.dim A = \sup\{proj.dim_A M : M \text{ — лівий } A \text{ — модуль}\}$$

2.4. Черепичні порядки в $M_5(D)$ скінченної глобальної розмірності

Означення 2.4.1. Модуль M називається **дистрибутивним**, якщо для довільних його підмодулів K, L, N справедлива рівність

$$K \cap (L + N) = K \cap L + K \cap N.$$

Очевидно, що підмодуль та фактормодуль дистрибутивного модуля є дистрибутивним. Модуль називається **напівдистрибутивним**, якщо він є прямою сумою дистрибутивних модулів. Кільце A називається **напівдистрибутивним справа (зліва)**, якщо правий (лівий) регулярний модуль A_A (${}_A A$) є напівдистрибутивним. Напівдистрибутивне справа та зліва кільце називається напівдистрибутивним.

Очевидно, що кожний ланцюговий модуль є дистрибутивним модулем та кожний напівланцюговий модуль є напівдистрибутивним модулем.

Означення 2.4.2. Кільце ендоморфізмів нерозкладного проективного модуля над напівдосконалим кільцем називається **головним кільцем ендоморфізмів**.

Ми будемо писати *SPSD*-кільце A для напівдосконалого напівдистрибутивного кільця A .

Означення 2.4.3. Кільце A називається **напівмаксимальним**, якщо воно є напівдосконалим напівпервинним нетеровим кільцем таким, що для довільного локального ідемпотента $e \in A$ кільце eAe є дискретно нормованим кільцем (не обов'язково комутативним), тобто всі головні кільця ендоморфізмів кільця A є дискретно нормованими кільцями.

Твердження 2.4.4. *Напівмаксимальне кільце є прямим добутком скінченного числа первинних напівмаксимальних кілець.*

Теорема 2.4.5. *Наступні умови для напівдосконалого напівпервинного нетероного справа кільця A еквівалентні:*

- (а) кільце A — напівдистрибутивне;

- (b) кільце A є прямим добутком напівпростого артінового кільця та напівмаксимального кільця.

Теорема 2.4.6. Кожне напівмаксимальне кільце ізоморфне скінченному прямому добутку первинних кілець наступного вигляду

$$A = \begin{pmatrix} \mathfrak{O} & \pi^{\alpha_{12}}\mathfrak{O} & \dots & \pi^{\alpha_{1n}}\mathfrak{O} \\ \pi^{\alpha_{21}}\mathfrak{O} & \mathfrak{O} & \dots & \pi^{\alpha_{2n}}\mathfrak{O} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \pi^{\alpha_{n1}}\mathfrak{O} & \pi^{\alpha_{n2}}\mathfrak{O} & \dots & \mathfrak{O} \end{pmatrix}, \quad (2.3)$$

де $n \geq 1$, \mathfrak{O} — дискретно нормоване кільце з простим елементом π , α_{ij} — цілі раціональні числа такі, що $\alpha_{ij} + \alpha_{jk} \geq \alpha_{ik}$ для всіх i, j, k та $\alpha_{ii} = 0$ для всіх i .

Означення 2.4.7. Первинне напівмаксимальне кільце називається черепичним порядком.

З теорем 2.4.5 та 2.4.6 отримуємо, що черепичний порядок — це первинне нетерове справа $SPSD$ - кільце з ненульовим радикалом Джекобсона.

Позначимо через $M_n(B)$ кільце всіх $n \times n$ матриць над кільцем B .

Означення 2.4.8. Цілочисельна матриця $\mathcal{E} = (\alpha_{ij}) \in M_n(\mathbb{Z})$ називається

- матрицею показників, якщо \mathcal{E} — матриця показників і $\alpha_{ij} + \alpha_{jk} \geq \alpha_{ik}$ та $\alpha_{ii} = 0$ для всіх i, j, k ;
- зведеною матрицею показників, якщо $\alpha_{ij} + \alpha_{ji} > 0$ для всіх i, j $i \neq j$.

Ми використовуємо наступне позначення: $A = \{\mathfrak{O}, \mathcal{E}(A)\}$, де $\mathcal{E}(A) = (\alpha_{ij})$ — матриця показників кільця A , тобто

$$A = \sum_{i,j=1}^n e_{ij} \pi^{\alpha_{ij}} \mathfrak{O},$$

де e_{ij} — матричні одиниці. Якщо черепичний порядок зведений, тобто $A/R(A)$ є прямим добутком тіл, то $\alpha_{ij} + \alpha_{ji} > 0$ при $i \neq j$, тобто матриця показників $\mathcal{E}(A)$ є зведеною. Тут $R(A)$ — радикал Джекобсона кільця A .

Черепичний порядок A має класичне кільце часток $Q = M_n(D)$, де D — класичне тіло часток дискретно нормованого кільця \mathfrak{O} .

Означення 2.4.9. Нехай A — черепичний порядок. Правою (лівою) A -граткою називається правий (лівий) A -модуль, який є скінченнопородженим вільним \mathfrak{O} -модулем.

Зокрема, всі скінченнопороджені проєктивні A -модулі є A -гратками.

Серед всіх A -граток виділяються так звані незвідні A -гратки, тобто A -гратки, які містяться у простому правому (лівому) Q -модулі U (відп. V). Ці гратки утворюють частково впорядковану множину $S_r(A)$ (відп. $S_l(A)$)

відносно включення. Будь-яка права (відп. ліва) незвідна A -гратка M (відп. N), яка лежить в U (відп. в V), є A -модулем з \mathcal{O} -базисом $(\pi^{\alpha_1}e_1, \dots, \pi^{\alpha_n}e_n)$, причому

$$\begin{cases} \alpha_i + \alpha_{ij} \geq \alpha_j, & \text{якщо } (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in S_r(A) \\ \alpha_j + \alpha_{ij} \geq \alpha_i & \text{якщо } (\alpha_1, \dots, \alpha_n)^T \in S_l(A) \end{cases} \quad (2.4)$$

де буква T означає операцію транспонування.

Для наших цілей досить розглянути зведений черепичний порядок A . В цьому випадку елементи $S_r(A)$ ($S_l(A)$) знаходяться в бієктивній відповідності з цілочисельними рядками векторів $\vec{a} = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$ (стовпчиками векторів $\vec{a}^T = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)^T$), де \vec{a} і \vec{a}^T задовольняють умовам 2.4. Ми будемо записувати $\mathcal{E}(M) = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$ або $M = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$, якщо $M \in S_r(A)$.

Нехай $\vec{b} = (\beta_1, \dots, \beta_n)$. Відношення порядку $\vec{a} \preceq \vec{b}$ в $S_r(A)$ визначається наступним чином:

$$\vec{a} \preceq \vec{b} \iff \alpha_i \geq \beta_i \text{ для } i = 1, \dots, n.$$

Оскільки кільце A є напівдистрибутивним, то $S_r(A)$ та $S_l(A)$ є дистрибутивними гратками відносно додавання та перетину.

Твердження 2.4.10. *Нехай X_1, X_2, X_3 – всі максимальні підмодулі незвідного і непроективного Λ -модуля M з $\mathcal{E}(M) = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$ та $\mathcal{E}(X_i) = \mathcal{E}(M) + e_{j_i}$, де $e_k = (\underbrace{0, \dots, 0}_{k-1}, 1, 0, \dots, 0)$. Тоді $P(M) = \bigoplus_{i=1}^3 \pi^{\alpha_{j_i}} P_{j_i}$ та $M = \sum_{i=1}^3 \pi^{\alpha_{j_i}} P_{j_i}$.*

Теорема 2.4.11. *Нехай M_1, M_2, M_3 – підмодулі дистрибутивного модуля $M = \sum_{i=1}^3 M_i$ та епіморфізм $\varphi: \bigoplus_{i=1}^3 M_i \mapsto M$ діє за правилом $\varphi(m_1, m_2, m_3) = m_1 + m_2 + m_3$. Тоді*

$$\ker \varphi = \{(y_1, y_2, y_3) \mid y_i = \sum_{j \neq i} m_{ij},$$

$$m_{ij} = -m_{ji} \in M_i \cap M_j\}.$$

Наслідок 2.4.12. *Нехай M – незвідний Λ -модуль і $P(M) = \bigoplus_{i=1}^3 \pi^{\alpha_{j_i}} P_{j_i}$,*

$M = \sum_{i=1}^3 \pi^{\alpha_{j_i}} P_{j_i}$. Тоді ядро епіморфізму $\varphi: P(M) \mapsto M$ дорівнює

$$\ker \varphi = \{(y_1, y_2, y_3) \mid y_i = \sum_{k \neq i} m_{ik},$$

$$m_{ik} = -m_{ki} \in \pi^{\alpha_{ji}} P_{ji} \cap \pi^{\alpha_{jk}} P_{jk} \}.$$

Нехай $\Lambda = \{\mathcal{O}, \mathcal{E}(\Lambda) = (\alpha_{ij})\}$ — черепичний порядок в $M_5(D)$ і $d = \sum_{i,j=1}^5 \alpha_{ij}$.

Нижче наведено з точністю до ізоморфізму всі черепичні порядки в $M_5(D)$ скінченної глобальної розмірності.

$$d = 10$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 1$$

$$d = 11$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 2$$

$$d = 12$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 2$$

$$d = 12$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 13$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 2$$

$$d = 13$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 2$$

$$d = 13$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 2 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 2$$

$$d = 14$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 14$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 14$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 2$$

$$d = 14$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 2 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 2$$

$$d = 14$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 2$$

$$d = 15$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 2$$

$$d = 15$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 15$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 4$$

$$d = 15$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 15$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 2 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 15$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 15$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 2$$

$$d = 16$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 16$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 16$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 2$$

$$d = 16$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 4$$

$$d = 16$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 16$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 & 1 \\ 2 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 16$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 4$$

$$d = 16$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 2 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 16$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 2 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 16$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 2 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 2$$

$$d = 17$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 2$$

$$d = 17$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 4$$

$$d = 17$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 & 1 \\ 3 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 17$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 17$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 4$$

$$d = 17$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 & 1 \\ 2 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 4$$

$$d = 18$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 18$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 18$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & 0 & 1 \\ 3 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 2$$

$$d = 19$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 3 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$gl.dim \Lambda = 3$$

$$d = 20$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 4 & 3 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

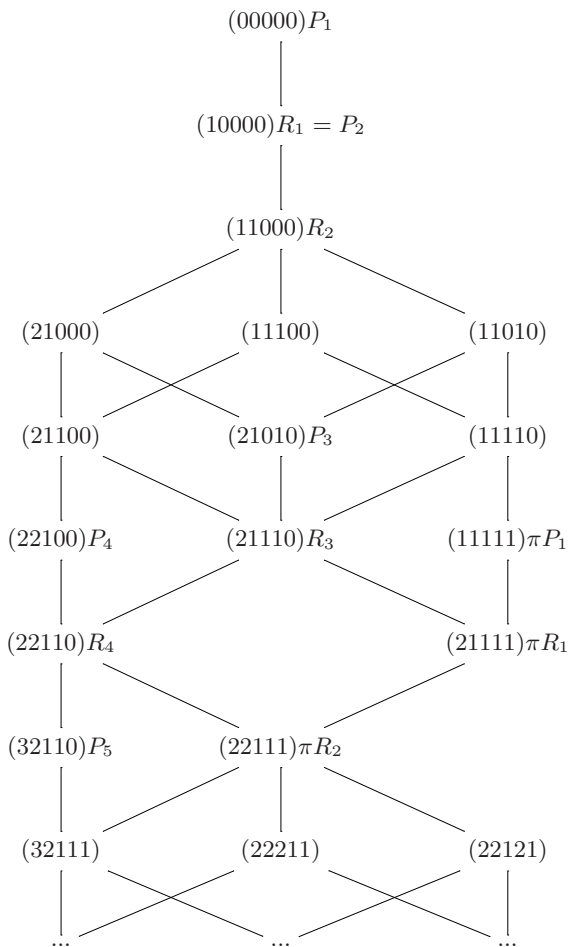
$$gl.dim \Lambda = 2$$

Обчислимо глобальну розмірність одного з вище наведених черепичних порядків.

Нехай $\Lambda = \{0, \mathcal{E}(\Lambda) = (\alpha_{ij})\}$ —зведений черепичний порядок з матрицею показників.

$$\mathcal{E}(\Lambda) = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

Решітка всіх незвідних модулів, що містяться в незвідному модулі (00000) має вигляд



Виписемо проективні резольвенти всіх простих модулів.

Проективним накриттям модуля $U_i = P_i/R_i$ ($i = 1, \dots, 5$) є модуль P_i , тобто $P(U_i) = P_i$.

Отже, маємо точні короткі послідовності

$$0 \longrightarrow R_i \longrightarrow P_i \longrightarrow U_i \longrightarrow 0$$

Оскільки $R_1 = P_2$ – проективний модуль, то точна послідовність

$$0 \longrightarrow P_2 \longrightarrow P_1 \longrightarrow U_1 \longrightarrow 0$$

є проективною резольвентою модуля U_1 .

Звідси отримуємо, що $pd U_1 = 1$.

Модуль R_2 має 3 максимальних підмодулі і $P(R_2) = \pi P_1 \oplus P_3 \oplus P_4$, причому $\pi P_1 + P_3 + P_4 = R_2$. З комутативної діаграми точних рядків та 2-го і 3-го точних стовбчиків

$$\begin{array}{ccccccc}
 & & 0 & & 0 & & 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 0 & \longrightarrow & \pi P_1 \cap P_3 & \longrightarrow & \pi P_1 \cap P_3 & \longrightarrow & 0 \longrightarrow 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 0 & \longrightarrow & K & \longrightarrow & \pi P_1 \oplus P_3 \oplus P_4 & \longrightarrow & \pi P_1 + P_3 + P_4 = R_2 \longrightarrow 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 0 & \longrightarrow & (\pi P_1 + P_3) \cap P_4 & \longrightarrow & (\pi P_1 + P_3) \oplus P_4 & \longrightarrow & \pi P_1 + P_3 + P_4 = R_2 \longrightarrow 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 & & 0 & & 0 & & 0
 \end{array}$$

за лемою 3×3 отримуємо коротку точну послідовність

$$0 \longrightarrow \pi P_1 \cap P_3 \longrightarrow K \longrightarrow (\pi P_1 + P_3) \cap P_4 \longrightarrow 0$$

де K — ядро епіморфізму $\pi P_1 \oplus P_3 \oplus P_4 \longrightarrow R_2$, що діє за правилом $\varphi(m_1, m_2, m_3) = m_1 + m_2 + m_3$, $\pi P_1 \cap P_3 = (21111) = \pi P_2$ — проективний модуль, $(\pi P_1 + P_3) \cap P_4 = (22110) = R_4$.

Для модулів $\pi P_1 \cap P_3$ та $(\pi P_1 + P_3) \cap P_4$ маємо точні послідовності

$$0 \longrightarrow \pi P_2 \xlongequal{\quad} \pi P_1 \cap P_3 \longrightarrow 0$$

$$0 \longrightarrow \pi^2 P_2 \longrightarrow \pi^2 P_1 \oplus P_5 \longrightarrow (\pi P_1 + P_3) \cap P_4 \longrightarrow 0$$

Тоді маємо наступну комутативну діаграму з точними рядками і стовпчиками

$$\begin{array}{ccccccc}
 & & & & 0 & & 0 \\
 & & & & \downarrow & & \downarrow \\
 & & 0 & \longrightarrow & \pi^2 P_2 \xlongequal{\quad} & \pi^2 P_2 & \longrightarrow 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 0 & \longrightarrow & \pi P_2 & \longrightarrow & \pi P_2 \oplus \pi^2 P_1 \oplus P_5 & \longrightarrow & \pi^2 P_1 \oplus P_5 \longrightarrow 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 0 & \longrightarrow & \pi P_1 \cap P_3 & \longrightarrow & K & \longrightarrow & (\pi P_1 + P_3) \cap P_4 \longrightarrow 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 & & 0 & & 0 & & 0
 \end{array}$$

Література

1. Дрозд Ю.А. Конечномерные алгебры / Ю.А. Дрозд, В.В. Кириченко. – К.: Изд. объедин. "Вища школа", 1980. – 192 с.
2. Завадский А.Г. Полумаксимальные кольца конечного типа / А.Г. Завадский, В.В. Кириченко // Мат. сборник. – 1977. – Т. 103. – С. 323-345.
3. Кириченко В.В. Порядки, все представления которых вполне разложимы / В.В. Кириченко // Математические заметки. – 1967. – Т. 2. – №2. – С. 139-144.
4. Кириченко В.В. Обобщенно однорядные кольца / В.В. Кириченко // Математический сборник. – 1976. – Т. 99(141). – № 4.– С. 559-581.
5. Кириченко В.В. Полусовершенные полудистрибутивные кольца / В.В. Кириченко, М.А. Хибина // Бесконечные группы и примыкающие алгебраические структуры. – Киев: Ин-т математики – 1993. – С. 457-480.
6. Циганівська І.М. Q-еквівалентні скінченні частково впорядковані множини /В.М. Журавльов, І.М. Циганівська // Вісник київського ун-ту., сер. фіз.-мат. науки. - 2005. - №1. — С. 47-51.
7. Циганівська І.М. Індекси скінченних частково впорядкованих множин з 5-ти елементів /І.М. Циганівська // Вісник київського ун-ту., сер. фіз.-мат. науки. - 2005. - №2. - С. 62-73.
8. Цыгановская И.Н. О жестких колчанах. /В.В. Кириченко ,В.М. Журавлёв, И.Н. Цыгановская //Фундаментальная прикладная математика.- 2006. - №8. – Т.12— С. 105-120.
9. Циганівська І.М. Черепичні порядки в скінченній глобальній розмірності / І.М. Циганівська // Вісник Київського університету. Серія: фізико-математичні науки. - 2012. - №1. — С. 37-43.
10. Chernousova Zh.T. Tiled orders over discrete valuation rings, finite Markov chains and partially ordered sets, I / Zh.T. Chernousova, M.A. Dokuchaev, V.V. Kirichenko and Etc. // Algebra and Discrete mathematics. – 2002. – № 1. – P. 36-63.
11. Chernousova Zh.T. Tiled orders over discrete valuation rings, finite Markov chains and partially ordered sets, II / Zh.T. Chernousova, M.A. Dokuchaev,

- V.V. Kirichenko and Etc. // Algebra and Discrete mathematics. – 2003. – № 2. – P. 47-86.
12. Fujita H. Tiled orders of finite global dimension / H. Fujita // Trans. Amer. Math. Soc. – 1990. – vol. 322. – P. 329-342.
 13. Fujita H. Erratum to "Tiled orders of finite global dimension" / H. Fujita // Trans. Amer. Math. Soc. – 1991. – vol. 327 – № 2. – P. 919-920.
 14. Fujita H. Neat idempotents and tiled orders having large global dimension / H. Fujita // J. Algebra. – 2002. – vol. 256. – P. 194-210.
 15. Fujita H. Tiled order of finite global dimension with no neat primitive idempotent / H. Fujita, A. Oshima // Communications in algebra. – 2009. – vol. 37 – No. 2. – P. 575-593.
 16. Gubareni N. Rings and Modules / N. Gubareni, V.V. Kirichenko. – Czestochowa (Poland), 2001. – 306 p.
 17. Hazewinkel M. Algebras, Rings and Modules, Vol 1. / Hazewinkel M., Gubareni N., Kirichenko V.V. – Kluwer Academic Publishers, 2004. – 380 c.
 18. Hazewinkel M. Algebras, Rings and Modules, Vol 2. / Hazewinkel M., Gubareni N., Kirichenko V.V. – Kluwer Academic Publishers, 2007. – 400 c.
 19. Jacobson N. Structure of rings / N. Jacobson // American Mathematical Society Colloquium Publication. – 1956. – Vol. 37. – P. 263.
 20. Kirichenko V.V. Global dimension of semiperfect semidistributive prime rings / V.V. Kirichenko, N.A. Bronickaya // 7th International Algebraic Conference in Ukraine, Abstracts of Talks, Kharkov, August 18-23, 2009. – P. 73.
 21. Kirichenko V.V. Semi-Perfect Semi-Distributive Rings/ V.V. Kirichenko // Algebras and Representation Theory. – 2000. – Vol. 3. – P. 81-98.
 22. Kirkman E. Global dimensions of a class of tiled orders / E. Kirkman, J. Kuzmanovich // J. Algebra. – 1989. – № 127. – P. 57-92.
 23. Michler G. Structure of semi-perfect hereditary Noetherian rings / G. Michler // J. of Algebra. – v. 13. – 1969 – № 3 – P. 327-344.
 24. Rump W. Discrete posets, cell complexes, and the global dimension of tiled orders / W. Rump // Communications in algebra – 1996. – **24(1)**. – P. 55-107.
 25. Tarsy R.B. Global dimension of triangular orders / R.B. Tarsy // Proc. Amer. Math. Soc. – 1971.– vol. 28(2). – P. 423-426.
 26. Wiedemann A. Path orders of global dimension two / A. Wiedemann, K.W. Roggenkamp // J. Algebra. – 1983. – vol.80. – P. 113-133.

І. М. Циганівська

ЧАСТКОВО ВПОРЯДКОВАНІ МНОЖИНИ ТА ЧЕРЕПИЧНІ ПОРЯДКИ

Методична розробка для студентів
механіко-математичного факультету

Тираж 30 екземплярів
Відділ оперативної поліграфії механіко-математичного факультету
Київського національного університету імені Тараса Шевченка