

Практичне заняття № 7 (за темою лабораторної роботи №4)

Побудова алгоритмів ефективних за часовою складністю. Задача квадратичного призначення.

В алгоритмах з експоненціальною складністю кількість операцій, необхідних для розв'язання задачі, зростає швидше, ніж поліном k -ї степені при зростанні розміру входу.

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{O(n)}{P_k(n)} > Const$$

Розв'язання задач на сучасному комп'ютері вже для $n > 20$, (наприклад при $O(n!)$) є проблематичним. Одним із способів зменшення часової складності є використання евристичних алгоритмів. Евристичні алгоритми дозволяють вирішувати складні задачі за прийнятний час за рахунок зведення задачі з експоненціальною складністю до задачі з поліноміальною складністю, хоча такі евристичні алгоритми не завжди можуть бути застосовані.

Задача квадратичного призначення (ЗКП) розглядається як приклад побудови алгоритму ефективного за часовою складністю.

Формулювання задачі

Задані m елементів x_1, x_1, \dots, x_m . Для кожної пари елементів задані вагові коефіцієнти. Вагові коефіцієнти задані матрицею $R = \| r_{ij} \| m \times m$, r_{ij} – кількість зв'язків між елементами x_i і x_j

Дискретне робоче поле (ДРП) – це набір фіксованих позицій, в яких розміщуються елементи x_i . Відстані між позиціями ДРП задаються в ортогональній метриці, причому відстань між сусідніми позиціями по горизонталі та вертикалі дорівнює 1. Задана матриця відстаней ДРП: $D = \| d_{ij} \| n \times n$. Кількість елементів дорівнює кількості позицій ($n = m$).

Необхідно розташувати елементи на дискретному робочому полі за критерієм мінімальної сумарної довжини з'єднань, тобто потрібно мінімізувати функцію:

$$F(p) = \frac{1}{2} \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n r_{ij} d_{p(i)p(j)}$$

r_{ij} ($i, j = 1, 2, \dots, m$) – визначають степінь зв'язності елементів.

Розв'язання ЗКП методом "гілок та границь".

Основна ідея методу "гілок та границь" полягає в тому, що вся множина допустимих рішень задачі розбивається на деякі підмножини, всередині яких здійснюється впорядкований перегляд рішень з метою вибору оптимального.

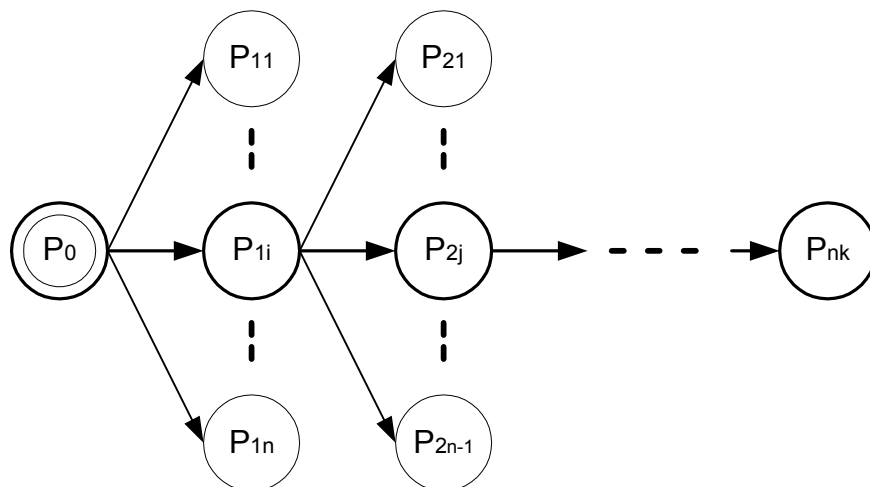


Рис. 1

Стосовно ЗКП метод "гілок та границь" полягає в наступному:

1. Кількість можливих розміщень елементів P_0 розбивається на рівні за потужністю підмножини ($P_{11} \dots P_{1n}$);
2. Для кожної підмножини підраховується "нижня границя" F_{ij} ;

3. Обирається та підмножина, яка має мінімальне значення "нижньої границі", решта підмножин відкидається з розгляду. Обраний елемент фіксується в позиції, яка відповідає мінімальній "нижній границі";
4. Перехід до п1. для обраної підмножини;
5. п1 – п4 повторюються, доки не будуть відкинуті всі рішення крім оптимального.

Утворення підмножин:

1. З множини нерозташованих елементів обирається будь-який елемент, наприклад перший за нумерацією (X1) і закріплюється в будь-якій вільній позиції ДРП, наприклад першій за нумерацією (рис. 1)
2. Обраний елемент переміщується в іншу вільну позицію.
3. п. 1 – п. 2 повторюється, доки по черговим закріпленням не будуть охоплені всі вільні позиції ДРП.

Підрахунок "нижніх границь".

Підрахунок "нижніх границь" ґрунтується на тому, що якщо $r = (r_1, r_2, \dots, r_n)$ і $d = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ – два вектора, то мінімуму скалярного добутку $r \cdot d$ відповідає розташуванню складових вектора r у зростаючому, а складових вектора d у спадаючому порядку. Таким чином, "нижня границя" може бути отримана із верхніх половин матриць R і D , елементи яких утворюють вектори r і d , причому, складові вектора r розташовані у зростаючому порядку, а складові вектора d у спадаючому порядку.

Приклад.

Задане дискретне робоче поле (ДРП) і матриця зв'язності R . Розташувати елементи X1, X2, X3, X4, X5 на ДРП за критерієм мінімальної сумарної довжини з'єднань.

ДРП

R

x	1	2	3	4	5
1	0	1	2	0	3
2	1	0	3	0	2
3	2	3	0	1	2
4	0	0	1	0	1
5	3	2	2	1	0

Позначимо на ДРП номери позицій в правому верхньому куті вільних позицій та визначимо матрицю відстаней D .

ДРП

1			
	2		
		4	5
	3		

D

p	1	2	3	4	5
1	0	2	4	4	5
2	2	0	2	2	3
3	4	2	0	2	3
4	4	2	2	0	1
5	5	3	3	1	0

Підрахуємо мінімальну нижню границю $F_{\min} = r \cdot d$:

$$r = 0 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 2 \ 2 \ 2 \ 3 \ 3$$

$$d = 5 \ 4 \ 4 \ 3 \ 3 \ 2 \ 2 \ 2 \ 2 \ 1$$

$$0+0+4+3+3+4+4+4+6+3 = 31$$

r – вектор зв'язків між елементами

d – вектор відстаней між позиціями елементів

Будемо розрізняти три типи елементів : "незакріплені", "закріплені" в певній позиції та "зафіксовані".

Вибірємо елемент X1

- 1.1 Закріплюємо елемент X1 в позиції P1

X1			
	2		
		4	5
	3		

Підраховуємо нижню границю

$$F_{1(1)} = f_{n,n} + f_{1(1),n} = r_{n,n} * d_{n,n} + r_{1(1),n} * d_{1(1),n}$$

$$r_{1(1),n} = 0 \ 1 \ 2 \ 3$$

$$r_{n,n} = 0 \ 1 \ 1 \ 2 \ 2 \ 3$$

$$d_{1(1),n} = 5 \ 4 \ 4 \ 2$$

$$d_{n,n} = 3 \ 3 \ 2 \ 2 \ 2 \ 1$$

$$f_{1(1),n} = 0+4+8+6 = 18$$

$$f_{n,n} = 0+3+2+4+4+3 = 16$$

$$F_{1(1)} = 18 + 16 = 34$$

$F_{1(1)}$ – нижня границя для розташування, в якому елемент X1 закріплений в позиції (1)

$f_{n,n}$ – скалярний добуток для незакріплених елементів

$f_{1(1),n}$ – скалярний добуток для закріпленого елемента X1 в позиції P1 та незакріплених елементів.

($F_{1(1)} > F_{min}$), тому переміщуємо елемент X1 в наступну вільну позицію.

Наприклад, в позицію P2.

1.2 Закріплюємо елемент X1 в позиції P2

1			
	X1		
		4	5
	3		

Підраховуємо нижню границю:

$$F_{1(2)} = f_{nn} + f_{1(2),n} = r_{n,n} * d_{n,n} + r_{1(2),n} * d_{1(2),n}$$

$$r_{1(2),n} = 0 \ 1 \ 2 \ 3$$

$$r_{n,n} = 0 \ 1 \ 1 \ 2 \ 2 \ 3$$

$$d_{1(2),n} = 3 \ 2 \ 2 \ 2$$

$$d_{n,n} = 5 \ 4 \ 4 \ 3 \ 2 \ 1$$

$$f_{1(2),n} = 0+2+4+6 = 12$$

$$f_{n,n} = 0+4+4+6+4+3 = 21$$

$$F_{1(2)} = 12 + 21 = 33$$

($F_{1(2)} > F_{min}$), тому переміщуємо елемент X1 в наступну вільну позицію.

Наприклад, в позицію P3.

1.3 Закріплюємо елемент X1 в позиції P3

1			
	2		
		4	5
	X1		

Підраховуємо нижню границю

$$F_{1(3)} = f_{n,n} + f_{1(3),n} = r_{n,n} * d_{n,n} + r_{1(3),n} * d_{1(3),n}$$

$$r_{1(3),n} = 0 \ 1 \ 2 \ 3 \quad r_{n,n} = 0 \ 1 \ 1 \ 2 \ 2 \ 3$$

$$d_{1(3),n} = 4 \ 3 \ 2 \ 2 \quad d_{n,n} = 5 \ 4 \ 3 \ 2 \ 2 \ 1$$

$$f_{1(3),n} = 0+3+4+6 = 13 \quad f_{n,n} = 0+4+3+4+4+3 = 18$$

$$F_{1(3)} = 13 + 18 = 31$$

$F_{13} = F_{min} \Rightarrow$ Подальше переміщення елемента X1 припиняємо.

Фіксуємо елемент X1 в позиції P3

1			
	2		
		4	5
	X1		

X2

2. Вибіримо елемент X2.

2.1 Закріплюємо елемент X2 в позиції P1

X2			
	2		
		4	5
	X1		

Підраховуємо нижню границю

$$F_{2(1)} = f_{n,n} + f_{1(3),n} + f_{2(1),n} + f_{1(3),2(1)}$$

$$F_{2(1)} = r_{n,n} * d_{n,n} + r_{1(3),n} * d_{1(3),n} + r_{2(1),n} * d_{2(1),n} + r_{1(3),2(1)} * d_{1(3),2(1)}$$

$$r_{2(1),n} = 0 \ 2 \ 3 \quad r_{n,n} = 1 \ 1 \ 2$$

$$d_{2(1),n} = 5 \ 4 \ 2 \quad d_{n,n} = 3 \ 2 \ 1$$

$$f_{2(1),n} = 0+8+6 = 14 \quad f_{n,n} = 3+2+2 = 7$$

$$r_{1(3),n} = 0 \ 2 \ 3 \quad r_{1(3),2(1)} = 1$$

$$d_{1(3),n} = 3 \ 2 \ 2 \quad d_{1(3),2(1)} = 4$$

$$F_{1(3),n} = 0+4+6 = 10 \quad f_{1(3),2(1)} = 4 = 4$$

$$F_{2(1)} = 14+7+10+4 = 35$$

($F_{2(1)} > F_{min}$), тому переміщуємо елемент X2 в наступну вільну позицію.

Наприклад, в позицію P2.

2.2 Закріплюємо елемент X2 в позиції P2

1			
	X2		
		4	5
	X1		

Підраховуємо нижню границю

$$F_{2(2)} = f_{n,n} + f_{1(3),n} + f_{2(2),n} + f_{1(3),2(2)}$$

$$F_{2(2)} = r_{n,n} * d_{n,n} + r_{1(3),n} * d_{1(3),n} + r_{2(2),n} * d_{2(2),n} + r_{1(3),2(2)} * d_{1(3),2(2)}$$

$$r_{2(2),n} = 0 \ 2 \ 3$$

$$r_{n,n} = 1 \ 1 \ 2$$

$$d_{2(2),n} = 3 \ 2 \ 2$$

$$d_{n,n} = 5 \ 4 \ 1$$

$$f_{2(2),n} = 0+4+6 = 10$$

$$f_{n,n} = 5+4+2 = 11$$

$$r_{1(3),n} = 0 \ 2 \ 3$$

$$r_{1(3),2(2)} = 1$$

$$d_{1(3),n} = 4 \ 3 \ 2$$

$$d_{1(3),2(2)} = 2$$

$$f_{1(3),n} = 0+6+6 = 12$$

$$f_{1(3),2(2)} = 2 = 2$$

$$F_{2(2)} = 10+11+12+2 = 35$$

($F_{2(2)} > F_{min}$), тому переміщуємо елемент X2 в наступну вільну позицію.
Наприклад, в позицію P4.

2.3 Закріплюємо елемент X2 в позиції P4

1			
	2		
		X2	5
	X1		

Підраховуємо нижню границю

$$F_{2(4)} = f_{n,n} + f_{1(3),n} + f_{2(4),n} + f_{1(3),2(4)}$$

$$F_{2(4)} = r_{n,n} * d_{n,n} + r_{1(3),n} * d_{1(3),n} + r_{2(4),n} * d_{2(4),n} + r_{1(3),2(4)} * d_{1(3),2(4)}$$

$$r_{2(4),n} = 0 \ 2 \ 3$$

$$r_{n,n} = 1 \ 1 \ 2$$

$$d_{2(4),n} = 4 \ 2 \ 1$$

$$d_{n,n} = 5 \ 3 \ 2$$

$$f_{2(4),n} = 0+4+3 = 7$$

$$f_{n,n} = 5+3+4 = 12$$

$$r_{1(3),n} = 0 \ 2 \ 3$$

$$r_{1(3),2(4)} = 1$$

$$d_{1(3),n} = 4 \ 3 \ 2$$

$$d_{1(3),2(4)} = 2$$

$$f_{1(3),n} = 0+6+6 = 12$$

$$f_{1(3),2(4)} = 2 = 2$$

$$F_{2(4)} = 7+12+12+2 = 33$$

($F_{2(4)} > F_{min}$), тому переміщуємо елемент X2 в наступну вільну позицію - P5.

2.4 Закріплюємо елемент X2 в позиції P5

1			
	2		
		4	X2
	X1		

Підраховуємо нижню границю

$$F_{2(5)} = f_{n,n} + f_{1(3),n} + f_{2(5),n} + f_{1(3),2(5)}$$

$$F_{2(5)} = r_{n,n} * d_{n,n} + r_{1(3),n} * d_{1(3),n} + r_{2(5),n} * d_{2(5),n} + r_{1(3),2(5)} * d_{1(3),2(5)}$$

$$r_{2(5),n} = 0 \ 2 \ 3$$

$$r_{n,n} = 1 \ 1 \ 2$$

$$d_{2(5),n} = 5 \ 3 \ 1$$

$$d_{n,n} = 4 \ 2 \ 2$$

$$f_{2(5),H} = 0+6+3 = 9$$

$$f_{H,H} = 4+2+4 = 10$$

$$r_{1(3),H} = 0 \ 2 \ 3$$

$$r_{1(3),2(5)} = 1$$

$$d_{1(3),H} = 4 \ 2 \ 2$$

$$d_{1(3),2(5)} = 3$$

$$f_{1(3),H} = \overline{0+4+6} = 10$$

$$f_{1(3),2(5)} = \overline{3} = 3$$

$$F_{2(5)} = 9+10+10+3 = 32$$

$$(F_{2(1)} > F_{2(2)} > F_{2(4)} > F_{2(5)} > F_{\min})$$

Обираємо меншу нижню границю - $F_{2(5)}$

1			
	2		
		4	X2
	X1		

Фіксуємо елемент X2 в позиції P5

X3

3. Вибираємо елемент X3.

3.1 Закріплюємо елемент X3 в позиції P1

X3			
	2		
		4	X2
	X1		

Підраховуємо нижню границю

$$F_{3(1)} = f_{H,H} + f_{3(1),H} + \overline{f_{3(1),1(3)} + f_{3(1),2(5)} + f_{1(3),H} + f_{2(5),H} + f_{1(3),2(5)}}$$

$$r_{3(1),H} = 1 \ 2$$

$$r_{H,H} = 1$$

$$r_{1(3),2(5)} = 1$$

$$d_{3(1),H} = 4 \ 2$$

$$d_{H,H} = 2$$

$$d_{1(3),2(5)} = 3$$

$$f_{3(1),H} = \overline{4+4} = 8$$

$$f_{H,H} = \overline{2} = 2$$

$$f_{1(3),2(5)} = \overline{3} = 3$$

$$r_{1(3),H} = 0 \ 3$$

$$r_{3(1),1(3)} = 2$$

$$d_{1(3),H} = 2 \ 2$$

$$d_{3(1),1(3)} = 4$$

$$f_{1(3),H} = \overline{0+6} = 6$$

$$f_{3(1),1(3)} = \overline{8} = 8$$

$$r_{2(5),H} = 0 \ 2$$

$$r_{3(1),2(5)} = 3$$

$$d_{2(5),H} = 3 \ 1$$

$$d_{3(1),2(5)} = 5$$

$$f_{2(5),H} = \overline{0+2} = 2$$

$$f_{3(1),2(5)} = \overline{15} = 15$$

$$F_{3(1)} = 8+2+3+6+8+2+15 = 44$$

($F_{3(1)} > F_{\min}$), тому переміщуємо елемент X3 в наступну вільну позицію.

Наприклад, в позицію P2.

3.2 Закріплюємо елемент X3 в позиції P2

1			
---	--	--	--

	X3		
		4	X2
	X1		

Підраховуємо нижню границю

$$F_{3(2)} = f_{n,n} + f_{3(2),n} + \underline{f_{3(2),1(3)} + f_{3(2),2(5)} + f_{1(3),n} + f_{2(5),n}} + f_{1(3),2(5)}$$

$$r_{3(2),n} = 1 \ 2$$

$$r_{n,n} = 1$$

$$r_{1(3),2(5)} = 1$$

$$d_{3(2),n} = 2 \ 2$$

$$d_{n,n} = 4$$

$$d_{1(3),2(5)} = 3$$

$$f_{3(2),n} = \overline{2+4} = 6$$

$$f_{n,n} = \overline{4} = 4$$

$$f_{1(3),2(5)} = \overline{3} = 3$$

$$r_{1(3),n} = 0 \ 3$$

$$r_{3(2),1(3)} = 2$$

$$d_{1(3),n} = 4 \ 2$$

$$d_{3(2),1(3)} = 2$$

$$f_{1(3),n} = \overline{0+6} = 6$$

$$f_{3(2),1(3)} = \overline{4} = 4$$

$$r_{2(5),n} = 0 \ 2$$

$$r_{3(2),2(5)} = 3$$

$$d_{2(5),n} = 5 \ 1$$

$$d_{3(2),2(5)} = 3$$

$$f_{2(5),n} = \overline{0+2} = 2$$

$$f_{3(2),2(5)} = \overline{9} = 9$$

$$F_{3(2)} = 6+4+3+6+4+2+9 = 34$$

($F_{3(2)} > F_{min}$), тому переміщуємо елемент X3 в наступну вільну позицію - P4.

3.3 Закріплюємо елемент X3 в позиції P4

1			
	2		
		X3	X2
	X1		

Підраховуємо нижню границю

$$F_{3(4)} = f_{n,n} + f_{3(4),n} + \underline{f_{3(4),1(3)} + f_{3(4),2(5)} + f_{1(3),n} + f_{2(5),n}} + f_{1(3),2(5)}$$

$$r_{3(4),n} = 1 \ 2$$

$$r_{n,n} = 1$$

$$r_{1(3),2(5)} = 1$$

$$d_{3(4),n} = 4 \ 2$$

$$d_{n,n} = 2$$

$$d_{1(3),2(5)} = 3$$

$$f_{3(4),n} = \overline{4+4} = 8$$

$$f_{n,n} = \overline{2} = 2$$

$$f_{1(3),2(5)} = \overline{3} = 3$$

$$r_{1(3),n} = 0 \ 3$$

$$r_{3(4),1(3)} = 2$$

$$d_{1(3),n} = 4 \ 2$$

$$d_{3(4),1(3)} = 2$$

$$f_{1(3),n} = \overline{0+6} = 6$$

$$f_{3(4),1(3)} = \overline{4} = 4$$

$$r_{2(5),n} = 0 \ 2$$

$$r_{3(4),2(5)} = 3$$

$$d_{2(5),n} = 5 \ 3$$

$$d_{3(4),2(5)} = 1$$

$$f_{2(5),n} = \overline{0+6} = 6$$

$$f_{3(4),2(5)} = \overline{3} = 3$$

$$F_{3(4)} = 8+2+3+6+4+6+3 = 32$$

$$(F_{3(1)} > F_{3(2)} > F_{3(4)} > F_{\min})$$

Обираємо меншу нижню границю - $F_{3(4)}$

1			
	2		
		X3	X2
	X1		

Фіксуємо елемент X3 в позиції P4

X4

4. Вибираємо елемент X4.

4.1 Закріплюємо елемент X4 в позиції P1

X4			
	2		
		X3	X2
	X1		

Підраховуємо нижню границю

$$F_{4(1)} = f_{4(1),H} + f_{4(1),1(3)} + f_{4(1),1(5)} + f_{4(1),3(4)} + f_{1(3),H} + f_{2(5),H} + f_{3(4),H} + f_{1(3),2(5)} + f_{1(3),3(4)} + f_{2(5),3(4)}$$

$$\begin{array}{lll} r_{4(1),H} = 1 & d_{4(1),H} = 2 & f_{4(1),H} = 2 \\ r_{4(1),1(3)} = 0 & d_{4(1),1(3)} = 4 & f_{4(1),1(3)} = 0 \\ r_{4(1),2(5)} = 0 & d_{4(1),2(5)} = 5 & f_{4(1),2(5)} = 0 \\ r_{4(1),3(4)} = 1 & d_{4(1),3(4)} = 4 & f_{4(1),2(5)} = 4 \\ \\ r_{1(3),H} = 3 & d_{1(3),H} = 2 & f_{1(3),H} = 6 \\ r_{2(5),H} = 2 & d_{2(5),H} = 2 & f_{2(5),H} = 4 \\ r_{3(4),H} = 2 & d_{3(4),H} = 3 & f_{3(4),H} = 6 \\ \\ r_{1(3),2(5)} = 1 & d_{1(3),2(5)} = 3 & f_{1(3),2(5)} = 3 \\ r_{2(5),3(4)} = 3 & d_{2(5),3(4)} = 1 & f_{2(5),3(4)} = 3 \\ r_{1(3),3(4)} = 2 & d_{1(3),3(4)} = 2 & f_{1(3),3(4)} = 4 \end{array}$$

$$F_{4(1)} = 2+0+0+4+6+4+6+3+3+4 = 32$$

Аналогічно можна підрахувати що $F_{4(2)} = 44$, тобто $F_{4(1)} > F_{4(2)}$

Фіксуємо елемент X4 в позиції P1. Для елемента X5 залишається позиція P2

	X5		
		X3	X2
	X1		

Підраховуємо сумарну довжину з'єднань

$$F_{\text{сум}} = 1*3 + 2*2 + 0*4 + 3*2 + 3*1 + 0*5 + 2*3 + 1*4 + 2*2 + 1*2 = 3 + 4 + 0 + 6 + 3 + 0 + 6 + 4 + 4 + 2 = 32$$