

Задачи к лекции 2

Добавим в нашу коллекцию NP-полных задач несколько новых.

3-ДОЛЬНОЕ СОЧЕТАНИЕ. Дан набор троек $S = \{s = (s_1, s_2, s_3)\}$, где $s_1, s_2, s_3 \in \{1, \dots, n\}$. Найти подмножество $I \subset S$ такое, что $|I| = n$ и для любой пары элементов $s, t \in I$ все их координаты различаются: $s_1 \neq t_1, s_2 \neq t_2, s_3 \neq t_3$.

УРАВНЕНИЯ В НУЛЯХ И ЕДИНИЦАХ. Дана матрица, состоящая из 0 и 1: $A = (a_{ij})_{i=1\dots m, j=1\dots n}$, $a_{ij} = 0, 1$. Найти вектор, состоящий из 0 и 1: $x = (x_i)_{i=1\dots n}$, $x_i = 0, 1$ такой, что $Ax = \mathbf{1}$. (Здесь $\mathbf{1}$ – вектор размера m , состоящий из 1).

ЦЕЛОЧИСЛЕННОЕ ЛИНЕЙНОЕ ПРОГРАММИРОВАНИЕ. Дана целочисленная матрица $A \in M_{m \times n}(\mathbb{Z})$, целочисленные вектора $b \in \mathbb{Z}^m$ и $c \in \mathbb{Z}^n$ и целое число g . Найти целочисленный вектор $x \in \mathbb{Z}^n$ такой, что $Ax \leq b, c^T x \geq g$. (Сравнение двух векторов производится покоординатно).

СУММА ПОДМНОЖЕСТВА. Дан набор целых чисел a_1, \dots, a_n и целое число g . Найти подмножество $I \subset \{1, \dots, n\}$ такое, что $\sum_{i \in I} a_i = g$.

ХРОМАТИЧЕСКОЕ ЧИСЛО. Дан граф $G = (V, E)$ и целое число k . Раскрасить вершины в k цветов так, чтобы никакие две вершины, соединенные ребром, не оказались окрашены в одинаковый цвет.

1. Покажите, что задача о 3-дольном сочетании сводится к задаче решения уравнений в 0 и 1.

2. Если задача A является частным случаем задачи B , то A сводится к B тривиально. Например, задача решения уравнений в нулях и единицах является частным случаем задачи линейного программирования. Покажите, что задача о сумме подмножества является частным случаем задачи о рюкзаке.

3. Постройте сведение задачи решения уравнений в 0 и 1 к задаче о сумме подмножества (*Указание:* Проинтерпретируйте столбцы матрицы как числа).

4. Для формулы 3-SAT на $n \geq 4$ переменных x_1, \dots, x_n , состоящей из клауз C_1, \dots, C_m , определим граф $G = (V, E)$ так:

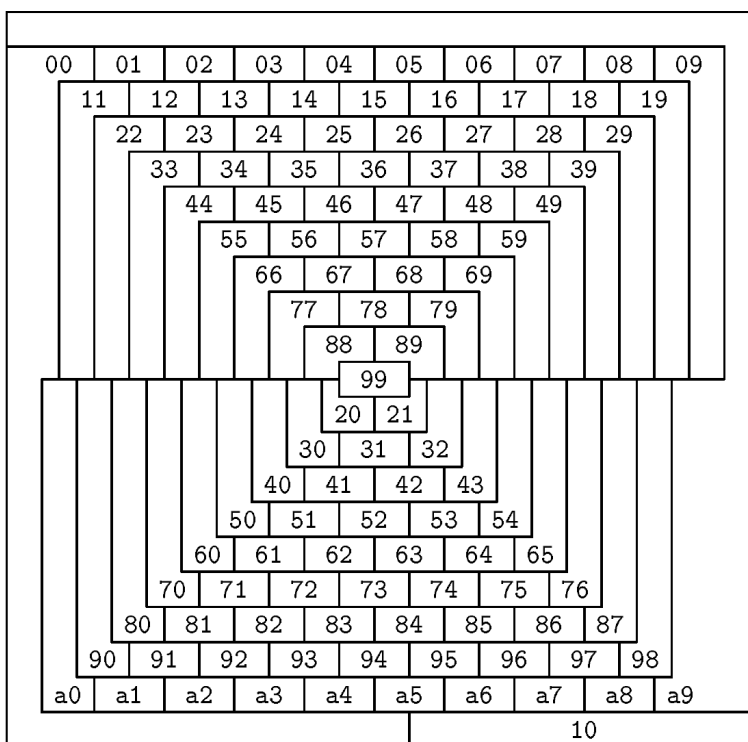
$$V = \{x_1, \dots, x_n\} \cup \{\bar{x}_1, \dots, \bar{x}_n\} \cup \{v_1, \dots, v_m\} \cup \{C_1, \dots, C_m\}.$$
$$E = \begin{aligned} & \{(x_i, \bar{x}_i) \mid i = 1, \dots, n\} \cup \{(v_i, v_j) \mid i \neq j\} \cup \\ & \{(v_i, x_j) \mid i \neq j\} \cup \{(v_i, \bar{x}_j) \mid i \neq j\} \cup \\ & \{(x_i, C_k) \mid x_i \notin C_k\} \cup \{(\bar{x}_i, C_k) \mid \bar{x}_i \notin C_k\}. \end{aligned}$$

Нарисуйте описанный граф и убедитесь, что это сведение задачи 3-SAT к задаче о хроматическом числе. Какое количество цветов нужно потребовать в этой задаче? Зачем в этой конструкции ограничения 3-SAT (а не просто SAT) и $n \geq 4$?

5(a). Решите «самую сложную головоломку sudoku» (по мнению *The Telegraph*):

8								
		3	6					
	7			9		2		
	5				7			
				4	5	7		
			1				3	
		1					6	8
		8	5				1	
9						4		

5(б). Раскрасьте в 4 цвета карту, опубликованную Мартином Гарднером в качестве первоапрельского розыгрыша:



6. Установите какой-нибудь из SAT-солверов и решите задачу 5 с их помощью.

- glucose – <http://www.labri.fr/perso/lsimon/glucose/>
- lingeling – <http://fmv.jku.at/lingeling/>
- minisat – <http://minisat.se/>

Файлы с описанием этих задач – в приложенном архиве. Формат входных данных для SAT-солверов простой и описан, например, здесь: <https://www.dwheeler.com/essays/minisat-user-guide.html>