

Полуалгебраические системы доказательств

Все системы доказательств оперируют с многочленами. Формула в кнф записывается так: Для каждого клоза, содержащего переменные x_i и отрицания y_i , берется уравнение $(1 - x_1) * (1 - x_2) * \dots * (1 - x_n) * y_1 * y_2 * \dots * y_m = 0$, так как переменные ее самом деле 0 или 1, fr;t добавляются уравнения $x * x = x$ для всех переменных. Мы будем не доказывать наличие выполняющего набора, а добавлять ее отрицание в систему и доказывать противоречивость системы.

Системы доказательств

Nullstellensatz(NS) - Изначально у нас есть система уравнений $f_i = 0$, доказательство противоречивости - набор $g_i : \sum f_i * g_i = 1$, такие по теореме Гильберта о нулях существуют над алг. замкнутым полем.

Polynomial calculus (PC) - вывод док-ва в Nullstellensatz: из уравнения $p=0, q=0$ выводится $p+q=0$, из $p=0$ выводится $pq=0$. Доказательство противоречивости - вывод $1 = 0$.

Positivstellensatz(PSZ) - многочлены над R , есть система уравнений $f_i = 0$, доказательство противоречивости - набор $g_i, h_i : g_i : \sum f_i * g_i = 1 + \sum h_i^2$.

Positivstellensatz calculus (PSZC) - вывод док-ва в Positivstellennsatz, правила вывода те же, что и в PC, а док-во противоречивости - набор многочленов h_i и вывод $0 = + \sum h_i^2$ из правил вывода.

Lovasz-Schreier calculus (LS) - манипулируем не с равенствами, а с неравенствами, из $f_1 \geq 0, f_2 \geq 0, \dots, f_n \geq 0$ выводится $\sum a_i f_i \geq 0$, где $a_i \geq 0$ - константы. Также из $f \geq 0$ следует $f x \geq 0, f(1 - x) \geq 0$ для переменной x . Аксиомы - $x^2 - x \geq 0, x - x^2 \geq 0$ для всех переменных x . Вывод противоречия - вывод $-1 \geq 0$.

LS_+ - то же, но еще есть аксиома $l^2 \geq 0$ для любого полинома l .

Булева степень многочлена - степень многочлена, взятого по модулю $x_i^2 - x_i$ для всех переменных в нем. Булева степень доказательства - максимальная из булевых степеней многочлена в процессе.

Мы доказываем несуществование решения задачи о рюкзаке (доказываем несуществование x_i , таких что $f = x_1 + x_2 + \dots + x_n = m$) при нецелом m , то есть добавляем f в систему и доказываем противоречивость. Пусть $A(m)$ - ступенчатая функция, равная 0 вне $[0, n]$, $2k + 4$ на $[k, k + 1]$ и $[n - k - 1, n - k]$.

Th: Булева степень любого док-ва неразрешимости задачи о рюкзаке в PC не менее $\frac{(n-1)}{2}$, в PSCZ - не менее $\min(\frac{n-1}{2}, A(m))$.

Th: Размер любого доказательства неразрешимости задачи о рюкзаке при $m = \frac{2n+1}{4}$ в NS и PSZ экспоненциален.

Статические доказательства

NS - статическая версия PC, PSZ - статическая версия PSZC.

Static LS: - пусть есть система неравенств $s_i \geq 0$. Доказательство ее противоречивости - набор многочленов $w_{i,j}$, каждый из которых - произведение мономов $x_i, (1 - x_i)$ и констант $a_{i,j} \geq 0$, такой что $\sum s_i \sum a_{i,j} w_{i,j} = -1$.

Static LS₊: - пусть есть система неравенств $s_i \geq 0$. Доказательство ее противоречивости - набор многочленов $w_{i,j}$, каждый из которых - произведение мономов $x_i, (1 - x_i)$ или квадрат другого многочлена и констант $a_{i,j} \geq 0$, такой что $\sum s_i \sum a_{i,j} w_{i,j} = -1$.

Th: при $m = \frac{2n+1}{4}$ размер любого док-ва рюкзака в Static LS, Static LS₊ экспоненциален от n .