

Билет I.
Замкнутость класса монотонных функций в
алгебре логики. Лемма о немонотонной
функции.

Обозначим за E_2 множество

$$E_2 = \{0, 1\}.$$

Назовём n -местной функцией алгебры логики

$$P_2^n = \{f : E_2^n \rightarrow E_2\}.$$

Множеством всех функций алгебры логики назовём

$$P_2 = \bigcup_{n=0}^{\infty} P_2^n.$$

Обозначим за M множество всех монотонных функций.

Определение 1

Функция f из P_2 называется монотонной, если :

$$\forall \widetilde{x}_1, \widetilde{x}_2 \in E_2^n : \widetilde{x}_1 \preceq \widetilde{x}_2,$$

$$f(\widetilde{x}_1) \leq f(\widetilde{x}_2).$$

Где под $\widetilde{x}_1 \preceq \widetilde{x}_2$ понимается поэлементная сравнимость наборов.

Определение 2

Пусть R некое подмножество функций из P_2 . Замыканием R называется множество всех функций, которые можно получить путём конечного применения операций суперпозиции к функциям множества R . Замыкание обозначается $[R]$.

Определение 3

Класс функций называется замкнутым, если применяя оператор замыкания мы не выйдем за предел класса, т.е. $[R] = R$.

Операции суперпозиции:

1. Отождествление переменных.
2. Подстановка.
3. Переименование.
4. Добавление фиктивной переменной.
5. Удаление фиктивной переменной.

Замкнутость класса M

Класс монотонных функций замкнут.

$$[M] = M.$$

Доказательство

Пусть есть монотонная функция $f(x_1, \dots, x_n) \in M$ и два сравнимых набора $\widetilde{x}_1 = (x_1, \dots, x_n) \preceq \widetilde{x}_2 = (\dot{x}_1, \dots, \dot{x}_n)$. Для того, чтобы проверить, является ли класс M замкнутым, достаточно проверить, не выводят ли операции суперпозиций за пределы класса.

1. Отождествление переменных.

Пусть отождествлены (без ограничения общности) последние m переменных, тогда

$$f(x_1, \dots, x_{n-m}, \dots, x_{n-m}) \leq f(\dot{x}_1, \dots, x_{n-m}, \dots, x_{n-m}),$$

так как первые $n - m$ элементов сравнимы, а последние m из сравнимых наборов \Rightarrow тоже сравнимы.

2. Операция подстановки.

Пусть есть две монотонные функции $f(x_1, \dots, x_n)$ и $g(x_1, \dots, x_m)$, такие что

$$f(\widetilde{x}_1) \leq f(\widetilde{x}_2),$$

$$g(\widetilde{x}_1) \leq g(\widetilde{x}_2).$$

Без ограничения общности, подставим функцию $g(x_1, \dots, x_m)$ в функцию $f(x_1, \dots, x_n)$ вместо переменной x_n . Получим

$$f(x_1, \dots, g(\widetilde{x}_1)) \leq f(\dot{x}_1, \dots, g(\widetilde{x}_2)),$$

так как $g(\widetilde{x}_1) \leq g(\widetilde{x}_2) \Rightarrow$ наборы $(x_1, \dots, g(\widetilde{x}_1))$ и $(\dot{x}_1, \dots, g(\widetilde{x}_2))$ покомпонентно сравнимы.

3. Переименование переменных.

Пусть над переменными x_1, \dots, x_n совершили перестановку. Обозначим переставленные переменные за y_1, \dots, y_n . Так как переменные в наборах покомпонентно сравнимы:

$$f(y_1, \dots, y_n) \leq f(\dot{y}_1, \dots, \dot{y}_n).$$

4. Добавление фиктивной переменной.

Пусть x_{n+1} и x_{n+1}^{\cdot} — новые фиктивные переменные, тогда

$$f(x_1, \dots, x_n, x_{n+1}) \leq f(\dot{x}_1, \dots, \dot{x}_n, x_{n+1}^{\cdot}),$$

так как наборы (x_1, \dots, x_n) и $(\dot{x}_1, \dots, \dot{x}_n)$ сравнимы, а переменные x_{n+1} и x_{n+1}^{\cdot} не влияют на значение функции.

5. Удаление фиктивной переменной.

Идентично.

Замкнутость доказана.

Лемма о немонотонной функции

Если функция $f(x_1, \dots, x_n) \notin M$, то из неё путём подстановки констант 0 и 1 и переменной x можно получить функцию \bar{x} .

Доказательство:

Пусть функция $f(x_1, \dots, x_n) \notin M$. Теперь покажем, что существует пара соседних наборов (отличающихся только по одной координате) $\tilde{\alpha} = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$ и $\tilde{\beta} = (\beta_1, \dots, \beta_n)$ таких, что $\tilde{\alpha} \preceq \tilde{\beta}$ и

$$f(\tilde{\alpha}) > f(\tilde{\beta}).$$

Действительно, так как $f \notin M$, существует пара наборов $\tilde{\alpha}^1$ и $\tilde{\beta}^1$ такие, что $\tilde{\alpha}^1 \preceq \tilde{\beta}^1$ и $f(\tilde{\alpha}^1) > f(\tilde{\beta}^1)$. Если $\tilde{\alpha}^1$ и $\tilde{\beta}^1$ соседние наборы, то цель достигнута. Если же нет, значит они отличаются на $t > 1$ координат, причём в наборе $\tilde{\alpha}^1$ эти координаты равны нулям, а в $\tilde{\beta}^1$ единицам. В силу этого между наборами $\tilde{\alpha}^1$ и $\tilde{\beta}^1$ можно вставить $t - 1$ промежуточных наборов, таких что

$$\tilde{\alpha}^1 \preceq \tilde{\alpha}^2 \preceq \dots \preceq \tilde{\alpha}^t \preceq \tilde{\beta}^1.$$

Очевидно, что наборы, стоящие рядом в этой цепочке являются соседними. Так как $f(\tilde{\alpha}^1) > f(\tilde{\beta}^1)$, по крайней мере на одной из этих пар соседних наборов, обозначим их $\tilde{\alpha}$ и $\tilde{\beta}$, будет выполняться $f(\tilde{\alpha}) > f(\tilde{\beta})$. Допустим что эти наборы соседние по i координате \Rightarrow

$$\tilde{\alpha} = (\alpha_1, \dots, \alpha_{i-1}, 0, \alpha_{i+1}, \dots, \alpha_n),$$

$$\tilde{\beta} = (\beta_1, \dots, \beta_{i-1}, 1, \beta_{i+1}, \dots, \beta_n).$$

Теперь в функцию $f(x_1, \dots, x_n)$ вместо каждого аргумента x_k подставим константу a_k , если $k \neq i$ и переменную x , если $k = i$. В результате получим функцию одной переменной

$$g(a_1, \dots, a_{i-1}, x, a_{i+1}, \dots, a_n).$$

Теперь покажем, что функция $g(x) = \bar{x}$:

$$g(0) = g(a_1, \dots, a_{i-1}, 0, a_{i+1}, \dots, a_n) = f(\tilde{\alpha}) = 1,$$

$$g(1) = g(a_1, \dots, a_{i-1}, 1, a_{i+1}, \dots, a_n) = f(\tilde{\beta}) = 0.$$

Лемма доказана.