

**Def. 1** Пусть  $X = \{x_i\}_{i=1}^{\infty}$  - множество переменных,  $C = \{c_i\}_{i=1}^{\infty}$  - множество констант.  $\mathbb{F}$ -множество формул, такое что:

1.  $c_i \in \mathbb{F}$ ;
2.  $x_i \in \mathbb{F}$ ;
3.  $\forall f, g \in \mathbb{F} \Rightarrow \vee(f, g), \wedge(f, g), \bar{f} \in \mathbb{F}$ .

**Def. 2** Уравнением  $e$  называется пара  $(f_1, f_2)$ , где  $f_1, f_2 \in \mathbb{F}$ .  
 $E$ - множество всех уравнений.  
Уравнение называется **простейшим**, если оно имеет вид  $(x_i, f)$ , где  $f$  - произвольная формула или  $(c_i, f)$ , где  $f \neq x_j, \forall j \in \mathbb{N}$ .

**Def. 3**  $P$ -множество предикатов, такое что:

1.  $f == g \in P$ ;
2.  $f \subset g \in P$ ;
3.  $f =!! g \in P$ .

**Def. 4**  $U$ - множество условий, таких что:

1.  $p \in U$ , где  $p \in P$ ;
2.  $\forall u_1, u_2 \in U \Rightarrow \vee(u_1, u_2), \wedge(u_1, u_2), \bar{u}_1 \in U$ .

**Def. 5** Деревом называется  $T = (V, \phi, \psi, \alpha, \beta)$ , где:

$V$  - множество вершин,  
 $\phi : V \rightarrow (V \times V) \cup V$  - функция потомков;  
 $\psi : V \rightarrow V$  - функция предков;  
 $\alpha : V \rightarrow U$  - функция условия;  
 $\beta : V \rightarrow \{e_i\}_{i=1}^n, n \in \mathbb{N}, e \in E$  - функция уравнений.

**Алгоритм 1** Алгоритм сведения уравнения к системе простейших уравнений:

- Шаг 1. а) Если  $e = (\wedge(f, g), \wedge(u, v))$ , то выполняем шаг 1 для  $e_1 = (f, u)$  и  $e_2 = (g, v)$ . Результат решений объединяем;  
б) Если  $e = (\vee(f, g), \vee(u, v))$ , то выполняем шаг 1 для  $e_1 = (f, u)$  и  $e_2 = (g, v)$ . Результат решений объединяем;  
в) Если  $e = (\bar{f}, \bar{u})$ , то выполняем шаг 1 для  $e_1 = (f, u)$ ;  
г) Если  $e$  -простейшее, то результат -  $e$ ;  
д) Если  $e = (f, x_i)$ , то результат -  $(x_i, f)$ ;  
е) Если  $e = (f, c_i)$ , то результат -  $(c_i, f)$ ;

ж) Если не выполнены пункты а) — е), то результатом является  $\emptyset$ .

**Def. 6**  $Vars : F \rightarrow 2^X$ , такая что:

1.  $Vars(x_i) = \{x_i\}$ ;
2.  $Vars(c_i) = \emptyset$ ;
3.  $Vars(\vee(f, g)) = Vars(f) \cup Vars(g)$ ;
4.  $Vars(\wedge(f, g)) = Vars(f) \cup Vars(g)$ ;
5.  $Vars(\bar{f}) = Vars(f)$ .

**Def. 7**  $Len : F \rightarrow \mathbb{N}$  такая что:

1.  $Len(x_i) = 1$ ;
2.  $Len(c_i) = 1$ ;
3.  $Len(\vee(f, g)) = Len(f) + Len(g)$ ;
4.  $Len(\wedge(f, g)) = Len(f) + Len(g)$ ;
5.  $Len(f) = Len(f)$ .

**Def. 8** Простейшее уравнение называется **разрешимым** если:

1.  $e = (c_i, c_i), \forall i \in \mathbb{N}$ ;
2.  $e = (x_i, f) \Leftrightarrow x_i \notin Vars(f)$ .

**Алгоритм 2** Алгоритм подстановки переменной  $(x_i, f)$  в другое уравнение  $g$ :

Шаг 1. а) Если  $g = x_i$ , то ответ  $f$ ;

б) Если  $g = \bar{u}$ , то ответ  $\bar{l}$ , где  $l$  - подстановка  $(x_i, f)$  в  $u$ ;

в)  $\vee(f, g)$ , то ответ  $\vee(l, t)$ , где  $l$  - подстановка  $(x_i, f)$  в  $u$ ,  $t$  - подстановка  $(x_i, f)$  в  $g$ ;

г)  $\wedge(f, g)$ , то ответ  $\wedge(l, t)$ , где  $l$  - подстановка  $(x_i, f)$  в  $u$ ,  $t$  - подстановка  $(x_i, f)$  в  $g$ ;

д) Если  $g = c_i$ , то ответ  $c_i$ ;

е) Если  $g = x_j, i \neq j$ , то ответ  $x_j$ .

**Алгоритм 3** Алгоритм выражения переменных через константы и другие переменные:

Шаг 1. Применяем **Алгоритм 1**, в случае  $\emptyset$ , выразить ничего нельзя. Переходим к шагу 2.

Шаг 2. Если среди уравнений вида:  $e = (c_i, f), \forall i \in \mathbb{N}$ , все разрешимые, то удаляем их из системы и переходим к шагу 3, иначе ничего нельзя выразить.

Шаг 3. Если у нас есть уравнения вида:  $e_1 = (x_i, f)$  и  $e_2 = (x_i, f)$ , то удаляем  $e_2$ , переходим к шагу 3, иначе переходим к шагу 4.

Шаг 4. Если у нас есть уравнения вида:  $e_1 = (x_i, f)$  и  $e_2 = (x_i, g)$ , то удаляем  $e_2$ , и переходим к шагу 1 для уравнения  $e_3 = (g, f)$ . Иначе переходим к шагу 5.

Шаг 5. Если оставшиеся уравнения разрешимы, то переходим к шагу 6, иначе ничего нельзя выразить.

Шаг 6. Если у нас есть уравнения вида:  $e_1 = (x_i, f)$  и  $e_2 = (x_j, g)$ , где  $x_j \in Vars(f)$ , то по **Алгоритму 2**, подставляем в уравнение  $e_1$  выражение для  $x_j$  и переходим к шагу 5.

Иначе выводим систему выражения переменных.

**Def. 9** Пусть *TRUE* - истина, *FALSE* - ложь, *NOTDEF* - неопределенность.

**Алгоритм 4** Алгоритм проверки синтаксического равенства  $f == g$  при известных  $X_i = \{x_{i_1} \dots x_{i_n}\}$ :

Шаг 1. Решаем уравнение  $(f, g)$  по **Алгоритму 1**. Получаем  $T = \{t_i\}_{i=1}^n$ - систему простейших. Если  $T = \emptyset$ , то *FALSE*.

Шаг 2.  $\forall i$  удаляем  $c_i = c_i$ ;

$\forall i$  удаляем  $x_i = x_i$

Если  $\exists x_j \in X_i$ , то по **Алгоритму 2** подставляем  $x_j$  в уравнение  $e = (x_j, f)$  и переходим к шагу 1 Алгоритма 4 для  $e$ . Результат объединяем, иначе переходим к шагу 3.

Шаг 3. Если  $T = \emptyset$  - *TRUE*, иначе *NOTDEF*

**Алгоритм 5** Алгоритм проверки подформульного предиката  $f \subset g$  при известных  $X_i = \{x_{i_1} \dots x_{i_n}\}$ :

Шаг 1. Применяем **Алгоритм 4** к  $f == g$ . Пусть  $q_1$  её результат.

Если  $q_1 = TRUE$ , то выводим *TRUE*, иначе переходим к шагу 2.

Шаг 2.а) Если  $g = c_i$ , то выводим  $q_1$ ;

б) Если  $g = x_i$ , то выводим  $q_1$ ;

в) Если  $g = \bar{h}$ , то применяем Алгоритм 5 к  $f \subset h$  и получаем результат  $q_2$ . Если  $q_2 = TRUE$ , то выводим *TRUE*, если  $q_1$  или  $q_2$  равны *NOTDEF*, то выводим *NOTDEF*, иначе выводим *FALSE*.

г) Если  $g = \vee(h_1 h_2)$  или  $g = \wedge(h_1 h_2)$ , то применяем Алгоритм 5 к  $f \subset h$  и получаем результат  $q_2$ . Если  $q_2 = TRUE$ , то выводим  $q_2$ , иначе применяем Алгоритм 5 к  $f \subset h_2$  и получаем результат  $q_3$ . Если

$q_3 = TRUE$ , то выводим  $TRUE$ . Если одна из  $q_1, q_2, q_3 = NOTDEF$ , то выводим  $NOTDEF$ . Иначе, выводим  $FALSE$ .