C。谓词p,上的约束C可有效指导测试集的设计,为p,中变量取值的选取提供了清晰的线索。

下面的

由于7

表 2-6

通过针对测

谓词、都有

列。使其耳

里表示证

- 三

五月何二

三 三

27.5

正里是目

E -

= 1

盖习

===

例 2.23 考虑谓词 p_r : $b \land r < s \lor u \ge v_o$ p_r 一个可能的 BR 约束为 C: $(t, =, >)_o$ C 包含 的 3 个约束分别对应于 p, 的 3 个组件。约束 t 应用于 b, = 应用于 r < s, > 应用于 $u \geqslant v$ 。下面 的测试用例满足p,的约束C:

满足约束C的测试用例还有很多,但是,下面的测试用例不满足p,的约束C:

b = true, r = 1, s = 1, u = 1, v = 2>

由于 p_r 的最后一个组件是 $u \ge v$,致使C中最后一个约束不满足。

给定谓词 p,的约束 C,任意满足 C 的测试用例将使 p,取值为 true 或 false。用 $p_r(C)$ 表 示 p_r 对所有满足约束 C 的测试用例的取值。将使得 $p_r(C)$ = true 的约束 C 称为"真"约束, 而将使得 $p_r(C)$ = false 的约束 C 称为"假"约束。这样,就将约束集合 S 划分为两个子集 S'和S',有 $S=S'\cup S'$ 。其中,对于任意 $C\in S'$,有 $p_r(C)=$ true;对于任意 $C\in S'$,有 $p_r(C)=$

例 2.24 考虑谓词 p_r : $(a < b) \land (c > d)$ 以及 p_r 上的约束 C_1 : (=, >)。所有满足约束 C_1 的测试用例都使 p,取值为 false,因此,约束 C_1 是"假"约束。考虑 p,的另一个约束 C_2 : $(<,+\varepsilon)$, 其中 $\varepsilon=1$ 。所有满足约束 C_2 的测试用例都使p,取值为 true,因此,约束 C_2 是"真"约束。此时,如果 $S=\{C_1,C_2\}$ 为 p_i 的约束集合,则有 $S'=\{C_2\}$, $S'=\{C_1\}$ 。

谓词测试准则 2.7.4

我们最关心的是如何从给定的谓词p,生成测试集T,使其满足:(a)T是最小集合;(b)T保证能够检测出p,实现中存在的符合前文所述故障模型的所有故障。为了获得这样的测试集, 定义了三个准则,通常称作 BOR、BRO、BRE 测试准则。名称 BOR、BRO、BRE 分别对应于 布尔运算符、布尔和关系运算符、布尔和关系表达式。三个准则的形式化定义如下:

- 对于复合谓词 p_r ,如果测试集 T 确保能够检测出 p_r 实现中存在的所有单/多布尔运算符 故障,则 T满足 BOR 测试准则,称 T 为 BOR 充分测试集,记为 T_{BOR} 。
- 对于复合谓词 p_r ,如果测试集 T 确保能够检测出 p_r 实现中存在的所有单/多布尔运算符 及关系运算符故障,则 T满足 BRO 测试准则,称 T为 BRO 充分测试集,记为 $T_{\rm BRO}$ 。
- 对于复合谓词 p_r ,如果测试集T确保能够检测出 p_r 实现中存在的所有单/多布尔运算符、 关系表达式以及算术表达式故障,则 T 满足 BRE 测试准则,称 T 为 BRE 充分测试集, 记为 T_{BRE} 。

注意,上文中的"单/多故障"[○]和"确保能够检测出"需要仔细揣摩。

设 T_x 为从谓词 p_r 导出的测试集,其中 $x \in \{BOR, BRO, BRE\}$ 。设 p_f 为通过向谓词 p_r 注入 单/多故障而得到的另一谓词,注入的故障属于三种类型之一,即布尔运算符故障、关系运算 符故障、算术表达式故障。若存在 $t\in T_x$,使得 $p(t)\neq p_f(t)$,则称 T_x 确保能够检测出 p_f 中的故 障。下面的例子说明一个 BOR 充分测试集示例及其故障检测效力。

例 2.25 考虑复合谓词 p_r : $a < b \land c > d$ 。设 $S \rightarrow p_r$ 上的约束集合 $S = \{ (t, t), (t, f), (f, t) \}$

[○] 单故障是指只有一个错误,多故障是指包含多个相同或不同类型的错误。错误分为三种类型: 布尔运算符故 障、关系运算符故障、算术表达式故障。