## Assignment0316

梁亚伦 521030910331 <u>liangyalun@sjtu.edu.cn</u>

- 1. 错误.
- 2. 错误: 首先, c 不一定会终止; 其次, 即使 c 终止, 也不一定会对 x 做任何判断, 例如 c 可以是 (无条件地) y = 0.
- 3. 正确.
- 4. 正确. (仅限 SimpleWhile 语言; 在可能出错的语言里 c 还可能出错.)
- 5. 正确.
- 6. 正确.

由于 SimpleWhile 语言的执行是确定性的,且不执行出错,故我们可以把指称语义简化为一个 sem: (c: statement) → (s1: state) → result 的函数,其中 result = inf | nrm (s: state).

现在我们来考虑  $sem(c_1)$  和  $sem(c_2)$  的值.

- 我们可以把一个 state 表示为一个霍尔三元组的条件. 如果  $sem(c_1, s) = inf$ , 则有  $\{s\}c_1\{False\}$ , 故 有  $\{s\}c_2\{False\}$ , 故  $sem(c_2) = inf$ .
- 如果  $sem(c_1, s_1) = nrm s_2$ , 则有  $\{s_1\}c_1\{s_2\}$ , 且  $\{s_1\}c_1\{False\}$  不成立; 故有  $\{s_1\}c_2\{s_2\}$ , 且  $\{s_1\}c_2\{False\}$  不成立,即  $c_2$  不会运行不终止, $sem(c_2) \neq inf$ .由于  $s_2$  这一条件完整地描述了程序运行后的状态,故只能  $sem(c_2) = nrm s_2$ .

综上, 无论对何  $s_{-1}$  都有  $sem(c_{-1}) = sem(c_{-2})$ , 即  $c_1 与 c_2$  根据指称语义是等价的.