$$(c \rightarrow b) \rightarrow a, b \rightarrow a \vdash a$$

| а | b | С | b→a | c→b→a |
|---|---|---|-----|-------|
| 0 | 0 | 0 | 1   | 0     |
| 0 | 0 | 1 | 1   | 1     |
| 0 | 1 | 0 | 0   | 0     |
| 0 | 1 | 1 | 0   | 0     |
| 1 | 0 | 0 | 1   | 1     |
| 1 | 0 | 1 | 1   | 1     |
| 1 | 1 | 0 | 1   | 1     |
| 1 | 1 | 1 | 1   | 1     |

если A ложно, то противоречивость есть, если же A истинно, то (с→b)→а истинно при любых В и С и посылка не играет роли для доказательства противоречивости

## следовательно

$$(c \rightarrow b) \rightarrow a, \neg (b \rightarrow a) \vdash \Box$$

Данный алгоритм будет эффективен на задачах вида:

R1: (c→b)→a

R2: ¬(b→a)

R3: R1 pes1 R2 =  $(c\rightarrow b)\rightarrow a$  pes1  $\neg(b\rightarrow a)$   $\vdash \Box$ 

Данный метод будет работать более эффективно если применять его совместно с обычным методом резольвент:

R1: (c→b)→a

R2: (b→a)

R3: ¬a

R4: R1 pes1 R2 =  $(c\rightarrow b)\rightarrow a$  pes1  $(b\rightarrow a) \vdash a$ 

R5: R3 pe3 R2 = ¬a pe3 a ⊢ □