(c→b)→a, b→a ⊢ a

| a | b | c | 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 А ложно, то противоречивость есть, если же А истинно, то (c→b)→a истинно при любых B и C и посылка не играет роли для доказательства противоречивости

следовательно

(c→b)→a, а ⊢ а

(c→b)→a, (b→a) ⊢ □

Данный алгоритм будет эффективен на задачах вида:

R1: (c→b)→a

R2: (b→a)

R3: R1 рез1 R2 = (c→b)→a рез1 (b→a) ⊢ □

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 рез1 R2 = (c→b)→a рез1 a ⊢ а

R5: R3 рез R2 = a рез a ⊢ □