

اگر $C = \text{Res}(C_1, C_2)$ باشد، با توجه به تمرین قبل C را زمانی به S اضافه می‌کنیم که هیچ زیرمجموعه‌ای از C در S وجود نداشته باشد. هنگام اضافه کردن C می‌توانیم اعضای S که C زیرمجموعه آنهاست را نیز از S حذف کنیم. بنابراین الگوریتم رزولوشن را می‌توانیم به صورت زیر بازنویسی کنیم:

Resolution(S)

Input: A non-empty set S of clauses

Output: S is satisfiable or unsatisfiable

$S_0 = S$

repeat

 choose a new pairs of clashing clauses $C_1, C_2 \in S$

$C := \text{Res}(C_1, C_2)$

if C is not trivial and there is no $A \in S$ s.t. $A \subseteq C$ **then**

$S_{i+1} := S_i$

while there is $A \in S$ s.t. $C \subset A$ **do**

 remove A from S

until $c = \square$ or all pairs of clashing clauses have been resolved

if $c = \square$ **then**

return satisfiable

else

return unsatisfiable
