

Como a implementação do grafo é limitada por 3-SAT, o número de cláusulas n e o de literais k , temos que $O' \leq p \cdot O$, portanto por 1 e 2, temos que NP -Completo.

Por tanto, ao existir um ciclo hamiltoniano γ e adicionar um de novo termos como vertices, visitar uma cláusula apenas caso ela seja satisfetiva, ou seja, necessariamente visitar cada no de cada cláusula. Podemos então fazer para o ciclo hamiltoniano ser satisfetivo (conexões bidirecionais (Figura 2)).

Cada "estrutura adicional" formada por uma linha de nós com as cláusulas de γ .

Onde cada x_i, y_i, z_i é um literal, p_i, q_i, r_i e c_i, \dots, c_n

Figura 1 -

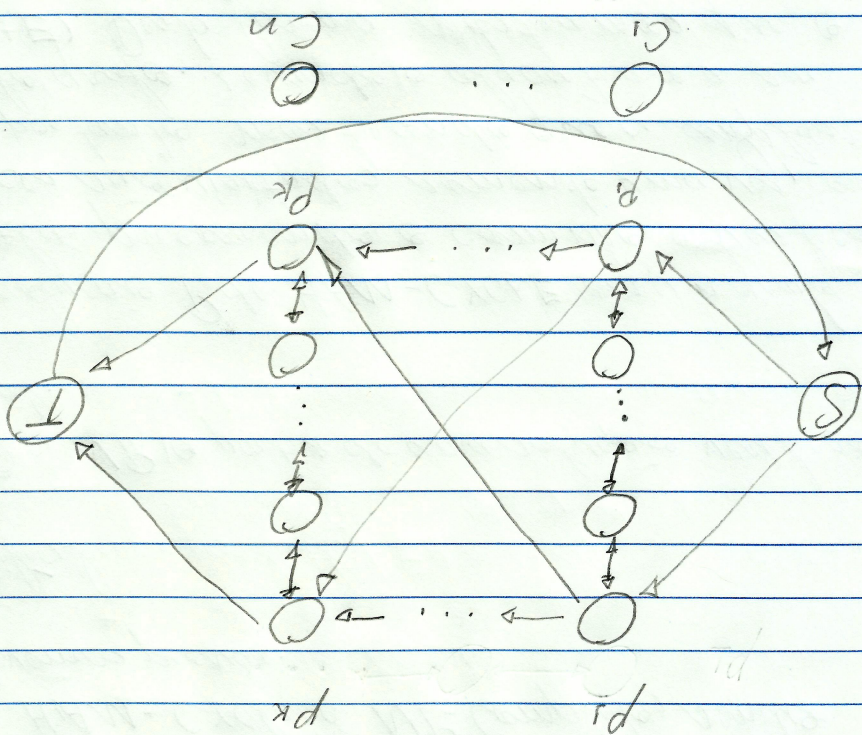


Figura 2 -

