*(web layout pentru un un view mai ok)*

**Problema 9.1.24.(5)**

Construiţi *o respingere liniară* din mulţimea de clauze S. Există *respingeri input* şi *unit* din S?

**S = {p Ú r, Øq, p Ú q Ú Ør, Øp Ú Ør, q Ú r}**

\* Verificăm inconsistența mulțimii S utilizând **rezoluția liniară**.

Numerotăm clauzele: C1 = p Ú r, C2 = Øq, C3 = p Ú q Ú Ør, C4 = Øp Ú Ør, C5 = q Ú r.



C2 = **Øq** C5 = **q** Ú r

C6 = **r** C3 = p Ú q Ú **Ør**

C7 = p Ú **q** C2 = **Øq**

C8 = **p** C4 = **Øp** Ú Ør

C9 = **Ør** C6 = **r**

C10 = ÿ

**Concluzii**

1. Este o respingere liniară, deoarece pentru orice clauză centrală, una dintre clauzele părinte este rezolventul anterior.
2. Deoarece , din **teorema de corectitudine și completitudine**,mulțimea de clauze S este **inconsistentă**.
3. **Nu** este o **rezoluție de intrare** (*input*), deoarece **nu** toate *clauzele laterale* sunt *clauze inițiale* (C6). Clauzele laterale care sutn din mulțimea inițială: C2, C3, C4 și C5.
4. Este o **rezoluție unitară** (*unit*), deoarece **toate** *clauzele centrale* au *cel puțin o clauză părinte unitară*. C6 are părinte C2 clauză unitate, C7 – C6, C8 – C2 și C9 – C8, C10 – C9 și C6.
5. Deoarece există rafinare unit, conform Teoremei de echivalență, există și rafinări input. Deci răspunsul este Da, există ambele tipuri de rafinări.