

Für zwei beliebige Belegungen $W:\{p,q,r\}\rightarrow\{0,1\}$ und $W':\{p,q,r\}\rightarrow\{0,1\}$, die sich genau in einer der Aussagenvariablen unterscheiden, gilt $W(\phi) \neq W'(\phi)$.

Mit anderen Worten, wenn sich nur eine Variable p , q oder r zwischen den Belegungen W und W' unterscheidet, dann muss das Ergebnis der Formel ϕ unter diesen Belegungen unterschiedlich sein.

wenn eine ungerade Anzahl der Variablen p , q , und r wahr ist. Wenn sich also genau eine Variable unterscheidet, ändert sich das Ergebnis.

Eine mögliche Wahl für ϕ wäre:

$$\phi = (p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge \neg q \wedge r) \vee (p \wedge q \wedge r):$$

Die Formel ϕ gibt den Wert **wahr** zurück, wenn entweder genau eine oder alle drei Variablen den Wert **wahr** haben. Dies entspricht einer XOR-Logik mit drei Variablen.

Beweis

Für jede mögliche Paarbelegung W und W' , die sich nur in einer Variable unterscheiden, können wir zeigen, dass ϕ zwischen W und W' unterschiedliche Werte annimmt:

Fall p unterscheidet sich: Wenn $W(p) \neq W'(p)$ und $W(q)=W'(q)$ und $W(r)=W'(r)$, dann wird sich das Ergebnis von ϕ ändern, da eine andere Kombination der Wahrheitswerte in ϕ eine andere Wahrheitswertkombination erzeugt.

Fall q unterscheidet sich: Wenn $W(q) \neq W'(q)$ und $W(p)=W'(p)$ und $W(r)=W'(r)$, dann ändert sich ebenfalls der Wert von ϕ .

Fall r unterscheidet sich: Wenn $W(r) \neq W'(r)$ und $W(p)=W'(p)$ und $W(q)=W'(q)$, dann führt dies auch zu unterschiedlichen Ergebnissen für ϕ .

Da in allen Fällen $W(\phi) \neq W'(\phi)$, erfüllt die Formel die geforderte Eigenschaft.