

節を操作してみよう (前回までのあらすじ)

$$(a \vee b \vee \neg c) \wedge (\neg b \vee c)$$

b

=

F

$(a \vee b \vee \neg c)$ は $(a \vee \neg c)$ になり、節 $(\neg b \vee c)$ は削除

a = T

節($a \vee \neg c$)の削除

$(a \vee \neg c)$

(a v

$(\neg b \vee c)$

b

v

7c)

$(a \vee \neg c)$

金での節が「削除された」で充足可能! (SAT)



節を操作してみよう (前回までのあらすじ)

$$(a \vee b \vee \neg c) \wedge (\neg b \vee c)$$

$$b = F$$

$(a \vee b \vee \neg c)$ は $(a \vee \neg c)$ になり、節 $(\neg b \vee c)$ は削除

$$(a \vee \neg c)$$

$$a = T$$

節 $(a \vee \neg c)$ の削除

全ての節が削除された (すなわち、満たされた) ので充足可能！ (SAT)

閑話休題

- 「情報数学A」の後続としての科目「論理と形式化」