



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」