

# Geordnete Entscheidungsdiagramme

---

$[P_1, \dots, P_n]$  geordnete Liste von Variablen (ohne Wiederholungen)

Sei  $B$  ein  $BDD$  mit Variablen  $\{P_1, \dots, P_n\}$

$B$  hat die Ordnung  $[P_1, \dots, P_n]$

wenn für jedes Pfad  $v_1 \rightarrow \dots \rightarrow v_n$  in  $B$

falls  $i < j$

die Markierung von  $v_i$  ist  $P_{k_i}$

die Markierung von  $v_j$  ist  $P_{k_j}$

so  $k_i < k_j$

Ein **geordnetes BDD** (i.Z. **OBDD**) ist ein BDD, das eine Ordnung hat, für eine bestimmte geordnete Liste von Variablen.

# Geordnete Entscheidungsdiagramme

---

**Satz.** Seien  $B_1$  und  $B_2$  zwei reduzierte OBDDs mit kompatibler Variablenordnung. Falls  $B_1$  und  $B_2$  dieselbe Boole'sche Funktion darstellen, so sind  $B_1$  und  $B_2$  identisch.

OBDDs haben eine kanonische Form: das (eindeutig bestimmte) reduzierte OBDD.

# Geordnete Entscheidungsdiagramme

---

## Wichtigkeit von reduzierten OBDDs

Absenz redundanter Variablen:

Wert von  $F(x_1, \dots, x_n)$  nicht von  $x_i$  abhängig  $\Rightarrow$  jedes reduzierte OBDD das  $F$  darstellt enthält keine  $x_i$ -Knoten.

Äquivalenztest

$$F \mapsto B_F \quad G \mapsto B_G$$

$F \equiv G$  gdw. die reduzierten OBDDs identisch sind.

# Geordnete Entscheidungsdiagramme

---

## Wichtigkeit von reduzierten OBDDs

### Gültigkeits- und Erfüllbarkeitstest

$$F \mapsto B_F$$

$F$  gültig gdw. das reduzierte OBDD gleich  $B_1$  ist

$F$  erfüllbar gdw. das reduzierte OBDD nicht gleich  $B_0$  ist

### Folgerungstest

$F \models G$  gdw. das reduzierte OBDD für  $F \wedge \neg G$  gleich  $B_0$  ist

# Algorithmen für OBDD's

---

1. Reduziere (Input: OBDD  $B$ , Output: Reduzierte Form von  $B$ )

(an der Tafel)

2. Boole'sche Operationen

(an der Tafel)

# Algorithmen für OBDD's

---

## 2. Boole'sche Operationen

### Satz (Shannon Expansion)

Sei  $F$  eine Boole'sche Formel und sei  $P$  eine Variable.

$$F \equiv (\neg P \wedge F[P/0]) \vee (P \wedge F[P/1])$$