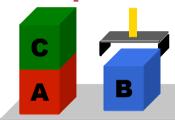
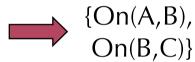
#### **Teilzielinteraktion**

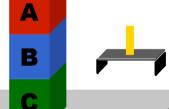
Ein Grund für die NP-Vollständigkeit des propositionalen Planens: Ziele interagieren, sind nicht serialisierbar (nur nearly decomposable)

Beispiel ("Sussmans Anomalie", wie vorher, nur A und C vertauscht)



{Ontbl(A), Ontbl(B), Free(B), Free(C), On(C,A), Hand(NIL)}





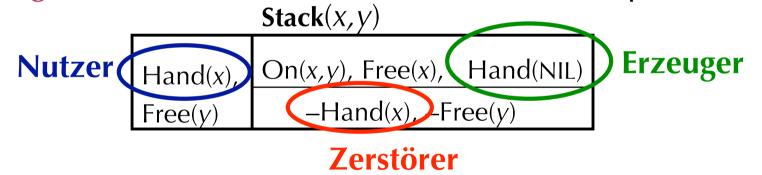
- Zielwahl in 2.1 erst On(B,C): Plan startet mit Pick(B),
   Stack(B,C), muss danach wieder entfernt werden
- Zielwahl in 2.1 **erst On(A,B)**: Plan setzt A auf B, muss dann wieder entfernt werden
- Optimaler STRIPS-Plan (mit Alternative 2):
   \(\mathbb{U}\) (Unstack(C,A), \(Put(C)\), \(Pick(A)\), \(Stack(A,B)\), \(Unstack(A,B)\), \(Put(A)\), \(Pick(B)\), \(Stack(B,C)\), \(Pick(A)\), \(Stack(A,B)\)\)



## Wohlgeformtheit

Planraumsuche erlaubt flexiblere Suche und variablere Pläne als mit der STRIPS-Funktion erreichbar. Dazu zuvor einige Definitionen.

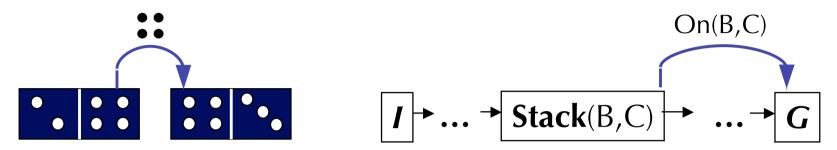
Erzeuger, Nutzer, Zerstörer als Merkmale von Operatoren



Ein Plan  $\langle O, < \rangle$  ist **wohlgeformt**, wenn für alle Fakten f und alle  $n \in O$ , die f nutzen, ein f-Erzeuger  $e \in O$  existiert, sodass e < n.



## Abhängigkeiten



 $n \in O$  ist **abhängig** von  $e \in O$  bzgl. f in  $\langle O, < \rangle$  gdw.

- *e* erzeugt *f*; *n* nutzt *f*, *e*<*n*;
- kein  $o \in O$  produziert f, sodass e < o < n

Im Englischen: dependencies, causal links



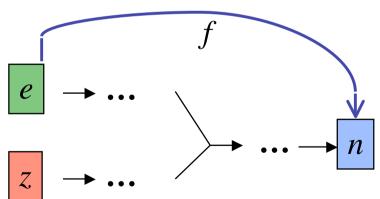
#### **Konflikte**

Die Planordnung muss nach Definition nicht vollständig sein! (least commitment-Strategie)

Interpretation der Ungeordnetheit von Operatoren *o,p*: *o,p* können in beliebiger Reihenfolge ausgeführt werden Es gibt *keine* Parallelausführung in klassischen Plänen!

 $\langle O, < \rangle$  enthält einen **Konflikt**, zwischen  $z \in O$  und einer Abhängigkeit bzgl. e,f,n gdw.

- z zerstört f;
- es gibt eine Erweiterung <' der Ordnung <, sodass e <' z <' n und für alle  $o \in O$  gilt: Wenn z <' o <' n, so ist o kein f-Produzent





# Die Prozedur POP $\langle O, < \rangle$

- 1. **if** the ordering relation < contains a cycle, **then return fail**
- 2. **if**  $\langle O, < \rangle$  is well-formed and conflict free, **then return**  $\langle O, < \rangle$
- 3. **choose** an operator  $o \in O$  with an unresolved precondition m;
- 4. **if** m is unresolved due to conflict between z and a dependency wrt. e,m,o
- 5. **then choose** one of the alternatives

```
Promotion: < \leftarrow < \cup \{(z,e)\}
```

**Demotion**: 
$$< \leftarrow < \cup \{(o,z)\}$$

**Sort in**: **choose** a *m*-producer  $e' \in O$ , which is un-ordered wrt. z,

such that 
$$e \neq e'$$
;  $\langle \leftarrow \langle \cup \{(z,e'), (e',o)\};$ 

**Insert**: **choose** a new *m*-producer  $e' \notin O$ ;

$$< \leftarrow < \cup \{(z,e'), (e',o)\}$$

6. **else choose** an *m*-producer *e* 'according to one of

**Sort in: choose** 
$$e' \in O$$
,  $\neg [e' < o]$ ;  $< \leftarrow < \cup \{(e',o)\}$ 

**Insert**: **choose** a new *m*-producer  $e' \notin O$ ;

$$O \leftarrow O \cup \{e'\}; < \leftarrow < \cup \{(I,e'),(e',o)\}$$

7. **return**  $POP\langle O, < \rangle$ 



# Aktions*instanzen*

aus: Russell/Norvig, deutsche Ausgabe

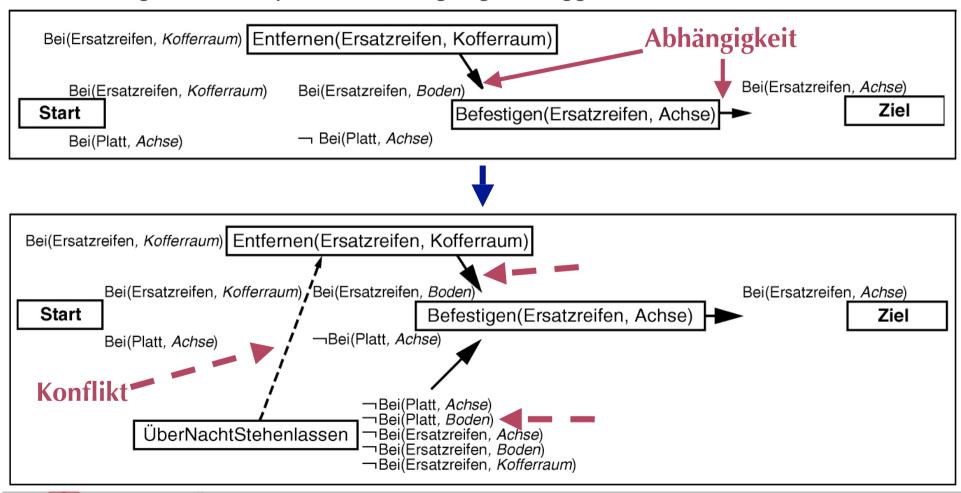
## Beispielproblem: Platten Reifen wechseln

Start

```
Initileren(Bei(Platt, Achse) \land Bei(Ersatzreifen, Kofferraum))
Ziel(Bei(Pian, Achse)) Bei(Ersatzreifen, Achse)
Aktion(Entfernen(Ersatzreifen, Kofferraum),
   Precond: Bei(Ersatzreifen, Kofferraum)
   EFFECT: \neg Bei(Ersatzreifen, Kofferraum) \land Bei(Ersatzreifen, Boden))
Aktion(Entfernen(Platt, Achse),
   PRECOND: Bei(Platt, Achse)
   EFFECT: \neg Bei(Platt, Achse) \land Bei(Platt, Boden)
Aktion(Befestigen(Ersatzreifen, Achse),
   PRECOND: Bei(Ersatzreifen, Boden) \land \neg Bei(Platt, Achse)
   EFFECT: \neg Bei(Ersatzreifen, Boden) \land Bei(Ersatzreifen, Achse))
Aktion(ÜberNachtStehenlassen),
   PRECOND:
   EFFECT: \neg Bei(Ersatzreifen, Boden) \land \neg Bei(Ersatzreifen, Achse)
            \land \neg Bei(Ersatzreifen, Kofferraum) \land \neg Bei(Platt, Boden)
            \land \neg Bei(Platt, Achse))
```

## Mögliche POP-Zustände im Reifenproblem

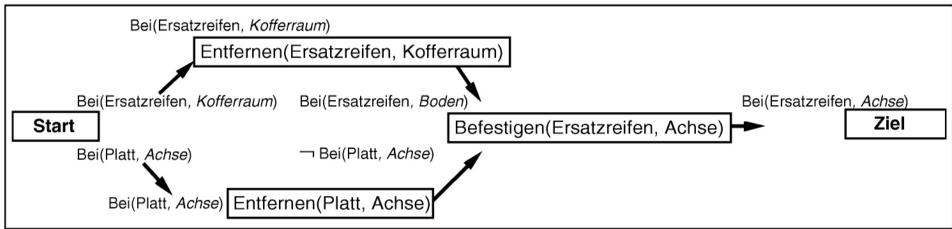
- Start = *I*; Ziel = *G*
- Ordnungskanten, Op.-Nachbedingungen weggelassen





## Lösungsplan fürs Reifenproblem





- Planordnung ist nichtlinear:
   Entferne Ersatzreifen und platten Reifen in beliebiger Reihenfolge
- Da POP keine Operatoren im Plan löschen kann, kommt man nur durch Backtracking vom vorigen Plan zu dieser Lösung!



## Heuristiken für POP-Planungskosten

- zulässige Heuristiken problematisch
  - # offene (unresolved) Ziele i.A. unzulässig, aber trotzdem oft allzu weit unterschätzend
  - A\*-artige Suche meist zu aufwändig
- most constrained choice
- Bereichsspezifische Heuristiken
  - z.B. Blockwelt: "Setze alle Blöcke auf den Tisch, die nicht in Zielen erwähnt; dann baue Türme von unten"



#### **HTN-Planen**

HTN = Hierarchical Transition Network
Verwendung von "Unter-Plänen" beim Planen

- Spart Planungszeit durch Verwendung von "Makros"
- Erlaubt im Domänenmodell "Vorwissen" zu formulieren
- Vereinfacht Plan-Darstellung für Benutzer
- Praktisch alle Planungs-Anwendungssysteme enthalten HTNs



#### **Erweitern von POP mit HTNs**

#### Erweiterung der Reifendomäne durch einen H-Operator

H-Aktion(Wechsle(Platt,Ersatzreifen,Achse),

PRECOND: Bei(Platt,Achse) ∧ Bei(Ersatzreifen,Boden)

EFFEKT: Bei(Ersatzreifen,Achse)

EXPAND: OPS: {S1: Entfernen(Platt,Achse), S2: Befestigen(Ersatzreifen,Achse)}

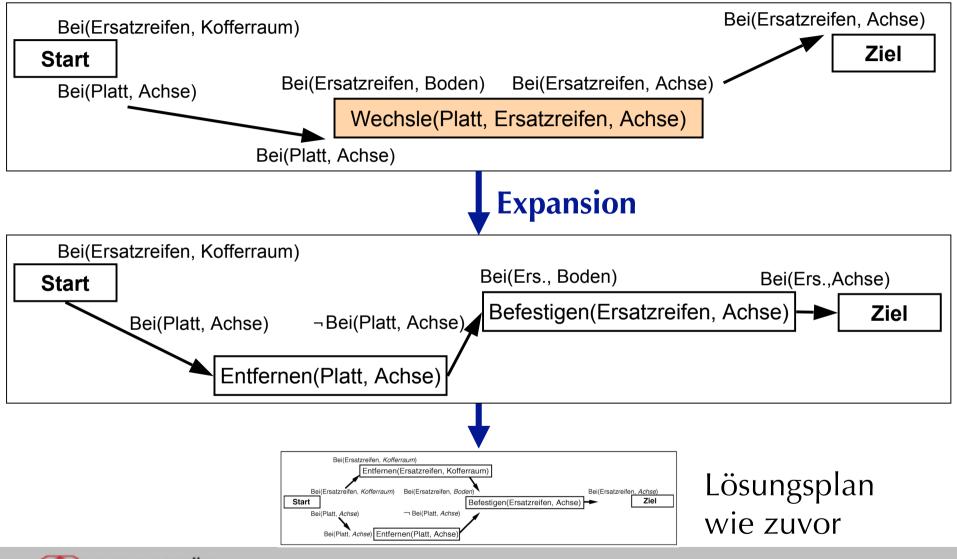
ORD: {S1 < S2}

ABH: {⟨S1, ¬Bei(Platt,Achse), S2⟩}

- H-Operatoren können wie Operatoren eingesetzt werden, um ungelöstes Merkmal zu erzeugen
  - Heuristik: Verwende H-Operatoren mit Priorität
- Sorge bei Expansion für richtige "Vererbung" der Abhängigkeiten
- Vor Terminierung müssen alle H-Operatoren expandiert sein
  - Heuristik: Expandiere früh



## **Beispiel: HTN-POP**





## Termin/Zeitplanung (Scheduling)

Klassisches Thema im

**Operations Research** 

("Netzplantechnik")

Fertigungsplanung

(job shop scheduling):

Gegeben Aufträge mit

Terminen, Maschinen und

Fertigungsreihenfolgen

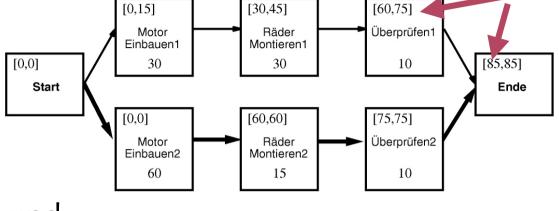
(= partiell geordnete

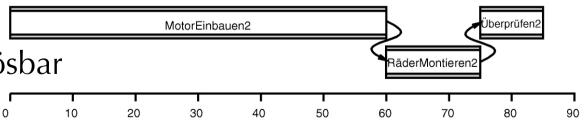
Pläne!), terminiere

(Teil-)Aufträge

In einfachster Variante lösbar über Kritische Pfade

(polynomiell)





RäderMontieren1

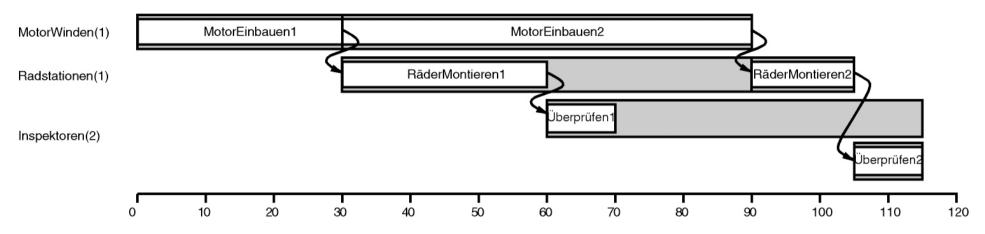
Jberprüfen 1



s. STNs

MotorEinbauen1

# Terminplanung bei Ressourcenbegrenzung



- Ebenfalls klassisches Thema im OR
- NP-vollständig
- Großes Potenzial durch Kombination von Planung und ressourcensensitiver Terminierung (Logistik, Fertigung)

"The deployment of a single logistics support aid called DART during the Desert Shield/ Desert Storm Campaign paid back all US government investment on Al/KBS research over a 30 year period."

[Critical Technology Assessment of the U.S. Artificial Intelligence Sector, U.S.Dept. of Commerce, 1994]



#### 2. "Neoklassisches" Planen

# Effizienzgewinn

- Klassisches Planen ist oft propositionales Planen, Algorithmen und Repräsentationen sind aber erweiterbar (Variable, Fkt.en)
- POP akzeptiert einige "Dogmen", die letztlich in dieser Erweiterbarkeit begründet sind
  - Rückwärtssuche, Systematizität (keine Operatoren löschen)
- Seit den späten 1990ern werden Algorithmen entwickelt, die konsequent nur für propositionales Planen gedacht sind und dessen Randbedingungen ausnutzen (z.B. GRAPHPLAN, 1996)
- Zusammen mit "alter" POP-Erfahrung haben sie in wenigen Jahren zu Effizienzgewinn in Größenordnungen geführt
- POP ist derzeit außer Mode
- Propositionales Planen kann aber nicht das letzte Wort sein!



## Planungsgraphen: Vorbereitung

Schlüsselidee vieler moderner propositionaler Planer:

- Kombiniere *Planungsheuristik* (Ignorieren negativer Nachbedingungen) mit *Vorwärtssuche* zum Aufspannen des Planraums in kompakter Darstellung (**Planungsgraph**)
- Verwende Planungsgraph als notwendige Bedingung für Existenz eines Plans der "Tiefe" d
- Extrahiere Plan ggf. aus dem Planungsgraphen

Sei *f* ein Grund-Fakt (Aussagevariable oder Prädikat mit grundinstanzierten Argumenten) einer Domänenbeschreibung. Der **Persistenzoperator Per**(*f*) ist ein Pseudo-Operator mit der Vorbedingung f und der Nachbedingung *f*.

Grafisch:  $f | \mathbf{Per}(f) |^f$  oder f | f



## Planungsgraph

Seien  $\langle S, O, Z \rangle$  ein propositionales Planungsproblem in einer Domäne D, O' die Persistenzoperatoren in D.

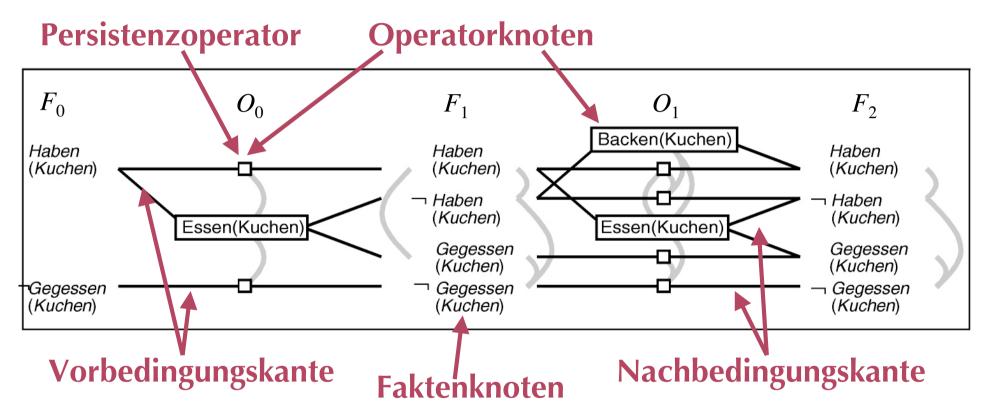
Ein **Planungsgraph**  $G_n = \langle N, E \rangle$  der Ordnung n für  $\langle S, O, Z \rangle$  ist ein gerichteter, bipartiter Schichtgraph, wobei gilt:

- $N = [F_0; O_0; F_1; O_1; ...; O_{n-1}; F_n]$ ; die Knoten in  $O_i \subseteq O \cup O'$  heißen Operatorknoten; die Knoten in  $F_i$  entsprechen Grund-Fakten und heißen Faktenknoten.
- $F_0 = S$ ;  $\forall i > 0$ :  $[f \in F_i \Leftrightarrow \exists \langle V, N \rangle \in O_{i-1} : [f \in N]]$
- $\forall i: \forall \langle V, N \rangle = o \in O \cup O': [V \subseteq F_i \Leftrightarrow o \in O_i]$
- $E = E_V \cup F_N$
- $E_V \subseteq F_i \times O_i$ ,  $i = \{0, ..., n-1\}$ , heißen **Vorbedingungskanten** und verbinden Faktenknoten, die den Vorbedingungen eines Operators o entsprechen, mit dem Operatorknoten  $o \in O_i$ .
- $E_N \subseteq O_{i-1} \times F_i$ ,  $i = \{1,...,n\}$ , heißen Nachbedingungskanten. Sie verbinden Operatorknoten mit Faktenknoten, die den Nachbedingungen entsprechen.



## Beispiel: Have the Cake and Eat it, too

graue, gebogene Kanten zunächst ignorieren!



- ullet Merkmale akkumulieren über die  $F_i$
- Merkmale in einzelnen  $F_i$  "widersprechen" sich  $\rightarrow$  graue Kanten



## Mutex: Wechselseitiger Ausschluss

Mutex für Englisch mutual exclusion

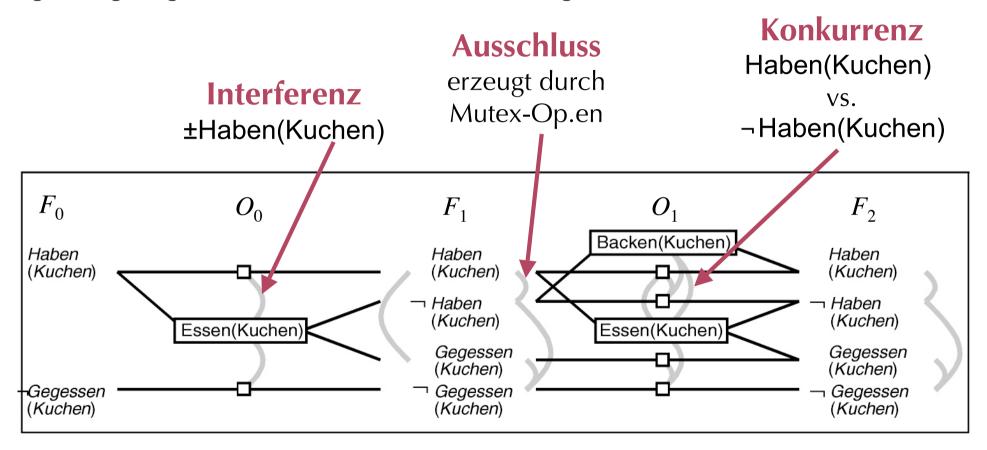
Sei  $G_n = \langle N, E \rangle$  ein Planungsgraph der Ordnung n für  $\langle S, O, Z \rangle$ .

- Zwei Operatoren **interferieren**, gdw. der eine eine Vorbedingung oder einen Effekt des anderen löscht.
- Zwei Operatoren **konkurrieren** auf Schicht  $O_i$ , gdw. sie Fakten unter ihren Vorbedingungen haben, die sich auf der Vorgängerschicht  $F_i$  ausschließen.
- Zwei Operatoren innerhalb einer Schicht schließen sich aus,
  - in Schicht  $O_0$ , gdw. sie interferieren
  - in Schicht  $O_{i>1}$ , gdw. sie interferieren oder konkurrieren
- Zwei Fakten f,g schließen sich in Schicht  $F_{i>0}$  aus, gdw. es keine oder nur wechselseitig ausschließende Operatoren in der Vorgängerschicht  $O_{i-1}$  gibt, die f und g erzeugen.



#### Mutex beim Kuchenessen

graue, gebogene Kanten: Mutex (nicht alle eingezeichnet)



Idee für Algorithmus: Extrahiere Mutex-freien Lösungsplan!

