

# SAT-Solving und Anwendungen

## CDCL SAT-Solving

Prof. Dr. Wolfgang Küchlin  
Dipl. Inf. Christoph Zengler

Universität Tübingen

26. April 2011



# Aktivitätsheuristiken

## Aktivitätsheuristiken

Wähle die Variable, die am aktivsten ist.

- Aktivität kann verschieden definiert sein
- Häufig: Variable, die kürzlich in vielen Konflikten (empty clauses) vorkam

Idee:

- Variablen, die oft in Konflikten vorkommen, spielen eine herausragende Rolle und sollten zuerst belegt werden
- Variablen haben verschieden großen Einfluss auf eine Formel (Bsp: Softwareverifikation, Variable die über einen großen `if-then-else`-Branch entscheidet beeinflusst Ergebnis mehr als andere Variablen)

Beispiel für Aktivitätsheuristik:

- **VSIDS** (variable state independent decaying sum)

# VSIDS

Berechnung:

- Jede Variable bekommt eine *Aktivität*  $act$  zugewiesen
- Initial ist  $act$  Anzahl der Vorkommen der Variable (positiv + negativ)
- Für jede gelernte Klausel  $(x_1 \vee x_2 \vee \dots \vee x_n)$ : erhöhe  $act$  für alle  $x_i$  um konstanten Betrag  $c$  (1)
- Teile periodisch alle Aktivitäten durch einen Faktor  $f$  (2)
- Wähle Variable mit höchster Aktivität

Erklärung:

- (1) Aktivität einer Variable wird höher, je häufiger sie in Konflikten auftaucht
- (2) Aktivität aller Variablen wird von Zeit zu Zeit verringert, d.h. Konflikte die in der nahen Vergangenheit aufgetreten sind, werden bevorzugt

Damit:

- Wahl der Variablen, die **aktuell** (im aktuellen Suchbaum) am **häufigsten in Konflikten** vorkam

# Erweiterung der Aktivität auf Klauseln (Clause Deletion)

Problem:

- Während eines CDCL Durchgangs werden viele neue Klauseln gelernt
  - Viele dieser Klauseln werden im Folgenden nicht mehr benutzt
- Klauselmenge bläht sich unnötig auf

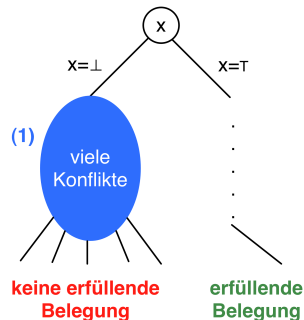
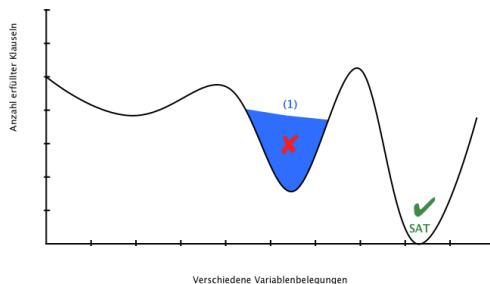
Lösung:

- Bewerte neu gelernte Klauseln ebenfalls mit Aktivität
- Initiale Aktivität einer neu gelernten Klausel ist eine Konstante  $c$
- Jedesmal, wenn die Klausel in der Berechnung einer neuen Klausel vorkommt (d.h. in der Resolution benutzt wird), wird die Aktivität erhöht
- Periodisch werden alle Aktivitäten verringert
- Periodisch werden alle Klauseln mit geringer Aktivität (unter einem vorher bestimmten Schwellenwert) gelöscht

Effekt:

- Wird eine neu gelernte Klausel nie oder selten benutzt, wird sie nach einer gewissen Zeit wieder gelöscht

# Gefahr von lokalen Minima



## Lokale Minima

Mit VSIDS besteht die Gefahr des „Festfressens“ in einem lokalen Minimum (1):

- Heuristik wählt immer aktuelle Konfliktvariablen aus, jedoch besteht ein größerer Konflikt ganz am Anfang des Suchbaums
- Bei einer großen Anzahl von Variablen kann ein Verlassen des lokalen Minimums sehr lange dauern

# Lösung für lokale Minima: Restarts

## Restart

Der SAT Solver wird zurückgesetzt und neu gestartet, d.h.

- Alle Variablenbelegungen werden rückgängig gemacht
  - Alle Aktivitäten von Variablen und Klauseln werden auf initialen Wert gesetzt
  - **Aber:** Gelernte Klauseln bleiben erhalten
- 
- Kriterium für Restart: Anzahl der gelernten Klauseln
  - Nach bestimmter Anzahl von gelernten Klauseln erfolgt Restart
  - Um Termination zu gewährleisten: Erhöhen dieses Restart-Schwellenwertes nach jedem Restart
  - D.h. 1. Restart nach 100 gelernten Klauseln, 2. Restart nach 150, 3. Restart nach 300, usw...

# Zusammenfassung

Alles, was man für einen effizienten state-of-the-art SAT Solver braucht (so zu finden in z.B. MiniSAT):

- ① Klausellernen
- ② Nicht-chronologisches Backtracking
- ③ Gute Auswahlheuristiken (z.B. VSIDS)
- ④ Effiziente Unit Propagation (watched literals - dazu später mehr)
- ⑤ Restarts mit Clause Deletions

## Fazit:

- Im Gegensatz zu anderen Problemen (z.B. lineare Optimierung mit Simplex) kann SAT Solving auf wenige Kernpunkte reduziert werden
- Einer der besten aktuellen SAT Solver - MiniSAT - kommt mit  $< 1000$  Zeilen Code aus