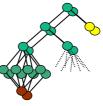




# Computer-Graphik II Scenegraphs / VRML



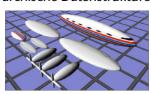
G. Zachmann Clausthal University, Germany cg.in.tu-clausthal.de

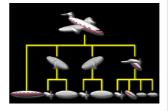


### Motivation



- Immediate mode vs. retained mode:
  - Immediate mode = OpenGL / Direc3D = App. schickt Pgone / State-Befehle an die Grafik = flexibler
  - Retained mode = Scenegraph = App. legt vordefinierte Datenstrukturen an, die Pgone und States speichern = bequemer und evtl. effizienter
- Flach vs. hierarchische Datenstrukturen:

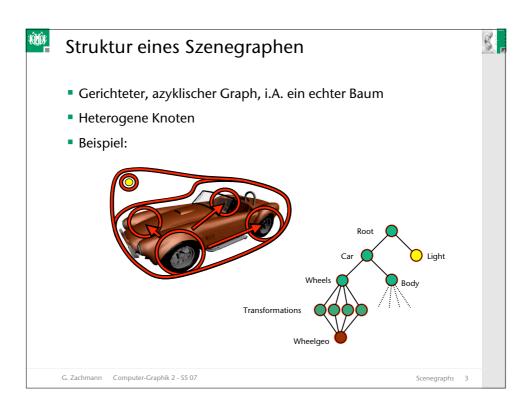




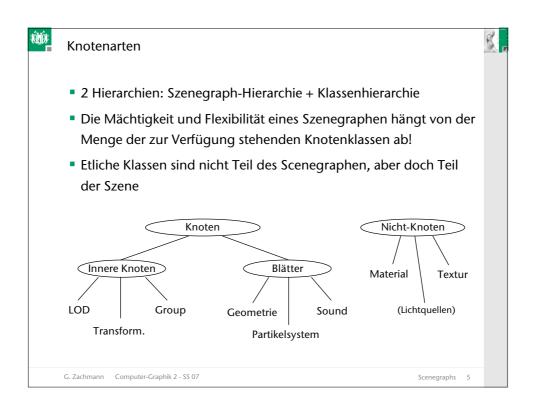
- Code re-use und Know-how re-use!
- Descriptive, not imperative (cv. C vs. Prolog)
  - Thinking objects ... not rendering processes

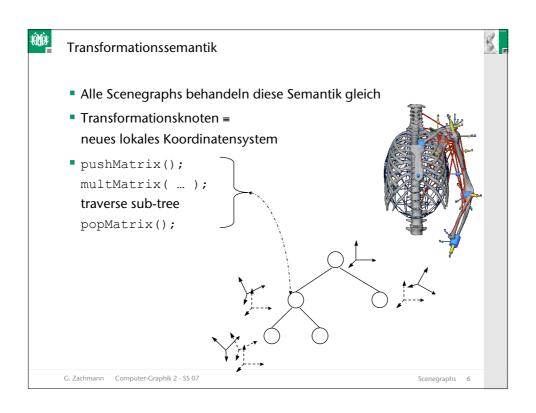
G. Zachmann Computer-Graphik 2 - SS 07

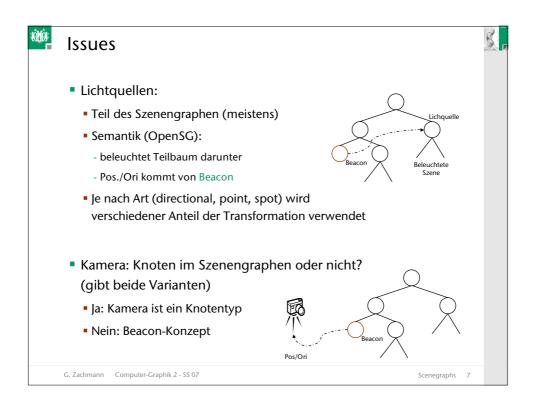
cenegraphs :

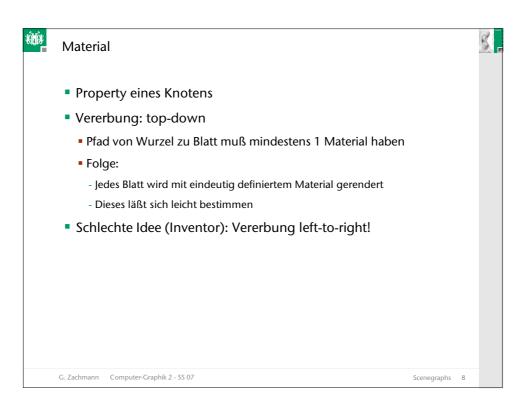


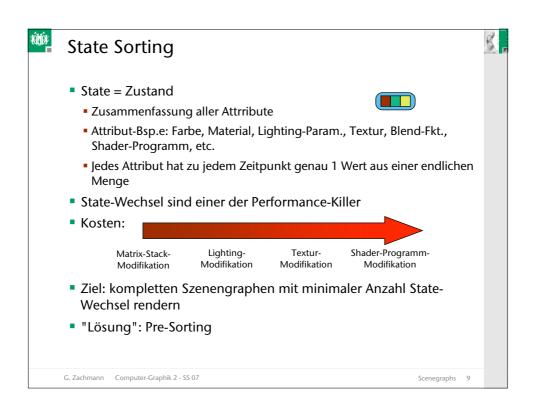


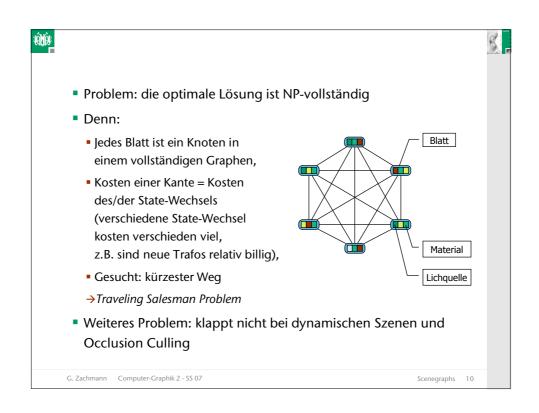


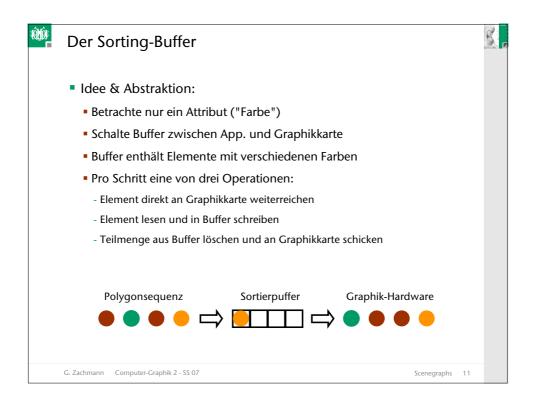


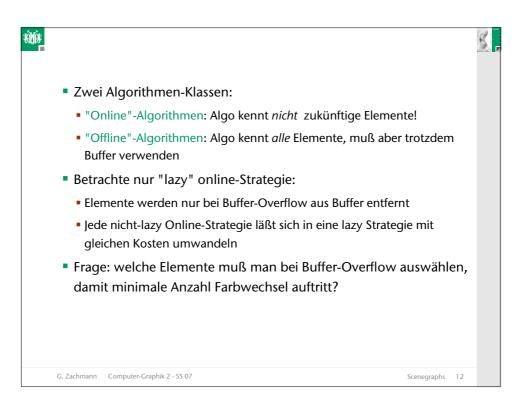














#### **Competitive Analysis**



- Definition *c-competitive* :
  - Sei  $C_{\text{off}}(k)$  die Kosten (Anzahl Farbwechsel) der optimalen Offline-Strategie, k = Buffer-Größe.
  - Sei  $C_{on}(k)$  die Kosten der Online-Strategie.

Dann heißt diese Strategie "c-competitive" gdw.

$$C_{\text{on}}(k) = c \cdot C_{\text{off}}(k) + a$$

wobei a von k unabhängig ist.

Gesucht: Online-Strategie mit möglichst kleinem c
 (im worst-case, und – wichtiger noch – im average case)

G. Zachmann Computer-Graphik 2 - SS 07

Scenegraphs 13



Beispiel: LRU (least-recently used)



- Strategie:
  - Pro Farbe ein Timestamp (nicht pro Element!)
  - Element wird in Buffer geschrieben →
     Timestamp seiner Farbe wird auf aktuelle Zeit gesetzt
    - Achtung: dabei können die Timestamps andere Elemente im Buffer auch aktualisiert werden
  - Buffer-Overflow: entferne Elemente, deren Farbe ältesten Timestamp hat
- Untere Schranke für die Competitive-Ratio:  $\Omega(\sqrt{k})$
- Beweis durch Beispiel:
  - Setze  $m = \sqrt{k-1}$  , oBdA m gerade
  - Wähle die Eingabe  $(c_1 \cdots c_m x^k c_1 \cdots c_m y^k)^{m/2}$
  - Kosten der Online-LRU-Strategie:  $(m+1)\cdot 2\cdot \frac{m}{2} > k$  Farbwechsel
  - Kosten der Offline-Strategie: Ausgabe ist  $(x^k y^k)^{m/2} c_1^{\ m} \cdots c_m^{\ m}$ 
    - → 2*m* Farbwechsel

G. Zachmann Computer-Graphik 2 - SS 07



#### Bounded-Waste- & Random-Choice-Strategie



- Idee: zähle Platzbedarf jeder Farbe im Buffer über die gesamte bisherige Zeit aufsummiert
- Führe Waste-Zähler W(c) ein:
  - Bei Farbwechsel: erhöhe W(c) um Anzahl Elemente im Buffer mit Farbe c
- Bounded-Waste-Strategie:
  - Bei Buffer-Overflow entferne alle Elemente mit Farbe c', mit W(c') maximal
- Competitive Ratio (o.Bew.):  $O(\log^2 k)$
- Random-Choice-Strategie:
  - Randomisierte Version von BW
  - Wähle uniform zufälliges Element aus Buffer, entferne alle Elemente mit derselben Farbe
  - Damit: häufige Farbe wird häufiger ausgewählt, über die Zeit ergibt sich gerade W(c)

G. Zachmann Computer-Graphik 2 - SS 07

Scenegraphs 15

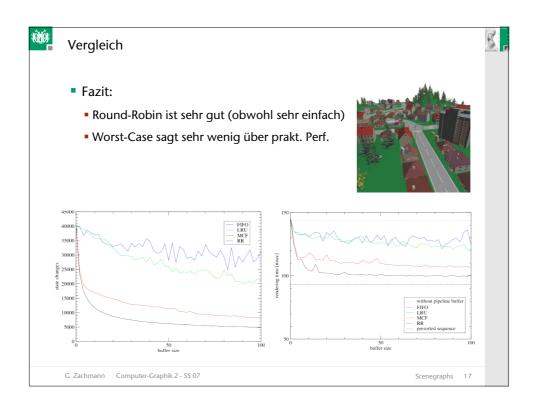


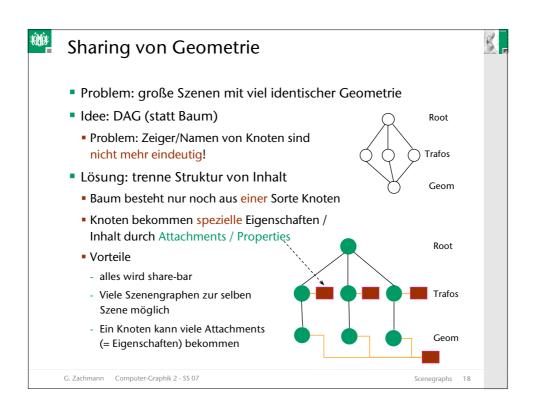
#### Round-Robin-Strategie

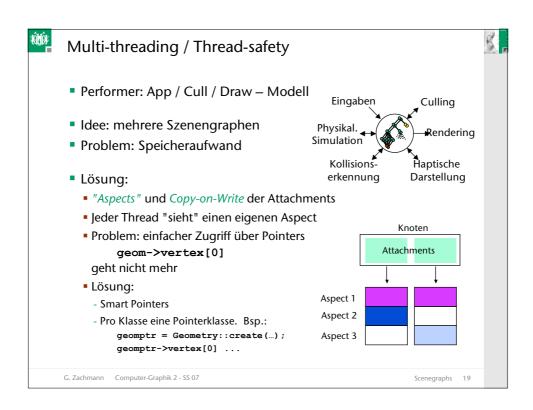


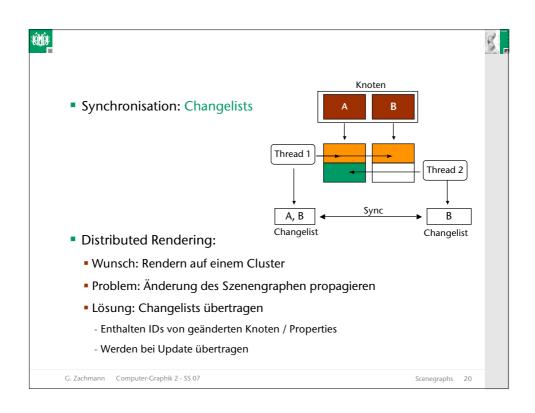
- Problem: Generierung guter Zufallszahlen dauert rel. lange
- RR-Strategie:
  - Variante von Random-Choice
  - Wähle nicht zufälligen Slot im Buffer, sondern den gemäß eines Pointers
  - Pointer wird in Round-Robin-Manier weitergeschaltet

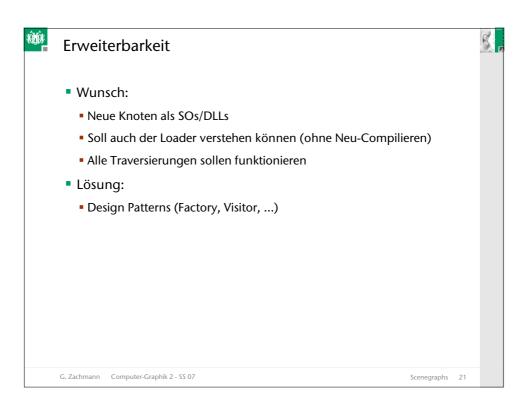
G. Zachmann Computer-Graphik 2 - SS 07













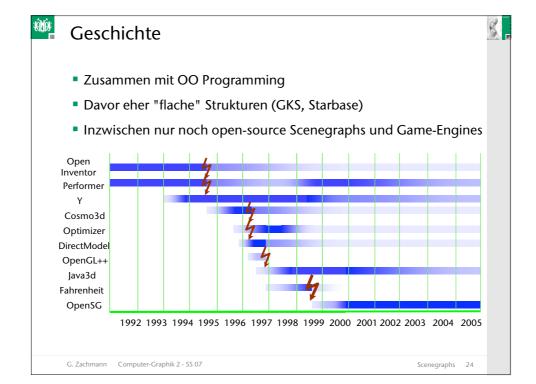
## **WIN**

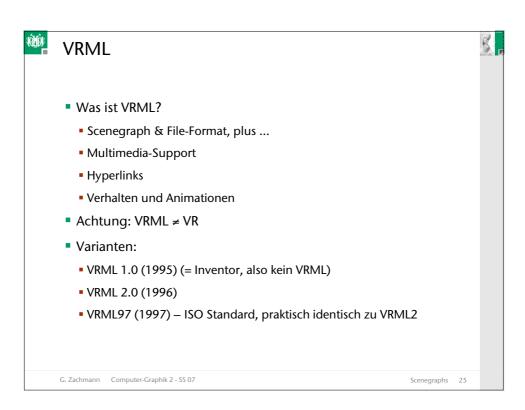
## Einige (ehem.) populäre Scenegraphs



- SGI Performer (<a href="http://www.sqi.com/software/performer/">http://www.sqi.com/software/performer/</a>)
- Java3D (<a href="http://java.sun.com/products/java-media/3D/">http://java.sun.com/products/java-media/3D/</a>)
- Inventor/Coin (<a href="http://oss.sgi.com/projects/inventor/">http://oss.sgi.com/projects/inventor/</a>, <a href="http://www.coin3d.org/">http://www.coin3d.org/</a>)
- VRML (<a href="http://www.vrml.org/">http://www.vrml.org/</a>)
- OpenSG (<a href="http://www.opensg.org/">http://www.opensg.org/</a>)!
- Viele andere (siehe <u>www.sf.net</u>, "Game Engines List", ...)

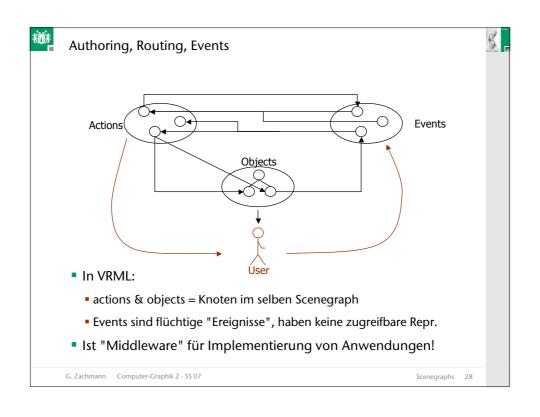
G. Zachmann Computer-Graphik 2 - SS 07







```
鄉
       Spec eines Knotens legt Felder fest
         ■ Bsp.: Cone
               Cone {
                        field
field
                                          bottomRadius 1 height 2
                                SFFloat
                                SFFloat
                                          height
                        field SFBool
                                           side
                                                          TRUE
                                                          TRUE
                                SFBool
                        field
                                          bottom
                                                 Feldname
                                                                --- Default
                                   - Feldtyp
                              Feldart
                                                 Name eines Feldes
                                 Name des
                                                 eines Shape-Knotens
                                 Knotens
                                                 Wert des Feldes
       Verwendung:
DEF Kegel Shape {
                                                 geometry
                geometry Cone { bottomRadius 2 height 1 }
                 appearance Appearance {
                     material Material { diffuseColor 1 1 1 }
                 }
          }
     G. Zachmann Computer-Graphik 2 - SS 07
                                                                     Scenegraphs 27
```





#### **Execution Model**

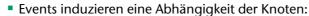


- Route:
  - Verbindung zwischen zwei Knoten (von eventOut nach eventIn)
    - -ROUTE Sender.field changed TO Receiver.set field
  - Fan-in, fan-out
  - Routes ergeben Route-Graph, impliziert Abhängigkeit der Knoten
- Definition Event:
  - Wird generiert durch Änderung eines eventOut Feldes
  - Datenwert wird kopiert von eventOut nach eventIn
  - Timestamp
- Event Cascade:
  - Initialer Event (von Script, Sensor, oder Timer)
  - Propagieren an alle angeschlossenen eventIn's
  - Knoten können als Folge weitere Events generieren über eventOut's
  - Alle Teil derselben Cascade, alle denselben Timestamp

G. Zachmann Computer-Graphik 2 - SS 07

Scenegraphs 29





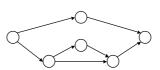
Propagiere in der "richtigen" Reihenfolge





- Algo:
  - Breadth-first traversal
  - Aktuelle Front wird gemäß Abhängigkeiten sortiert

Zyklen:



- Sind erlaubt (manchmal sogar sinnvoll)
- Abbruchregel bei Propagation:
  - Keine zwei Events vom selben eventOut oder zum selben eventIn mit demselben Timestamp

G. Zachmann Computer-Graphik 2 - SS 07

```
Bsp. für Routes/Events
DEF Frame1 Transform {
     translation 0.0 0.0 -0.5
     children [ Shape { ... } ]

    Scenegraph

DEF Frame2 Transform {
     translation 0.0\ 0.0\ +0.5
     children [ Shape { ... } ]
DEF Rot1 OrientationInterpolator {
             [ 0.0,
                                  0.5,
     keyValue [ 0.0 0.0 1.0 0.0, 0.0 0.0 1.0 3.14, 0.0 0.0 1.0 6.28 ]
DEF Rot2 OrientationInterpolator {
     key [ 0.0,
                                 0.5,
     keyValue [ 0.0 0.0 1.0 0.0, 0.0 0.0 1.0 3.14, 0.0 0.0 1.0 6.28 ]
DEF Timer1 TimeSensor { cycleInterval 10.0 loop TRUE startTime -1 }
DEF Timer2 TimeSensor { cycleInterval 11.0 loop TRUE startTime -1 }
ROUTE Timer1.fraction_changed TO Rot1.set_fraction
ROUTE Timer2.fraction_changed TO Rot2.set_fraction
                                                          Routes
ROUTE Rot1.value_changed TO Frame1.set_rotation
ROUTE Rot2.value_changed TO Frame2.set_rotation
G. Zachmann Computer-Graphik 2 - SS 07
                                                                 Scenegraphs 31
```

