

Schnelle modulare Synthese auf Mehrkern-Architekturen

GPN7

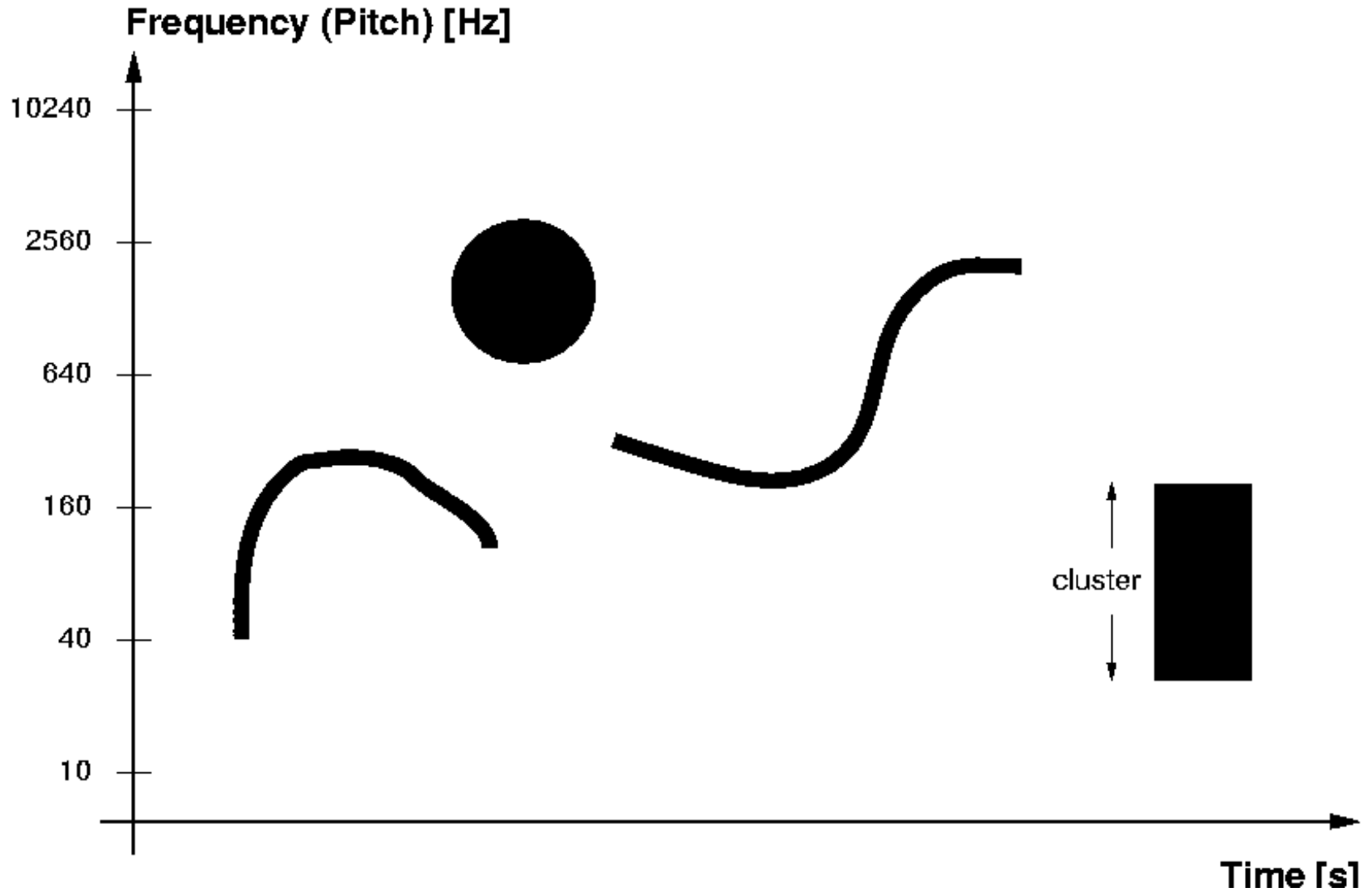
So, 06.07.2008

Jürgen Reuter

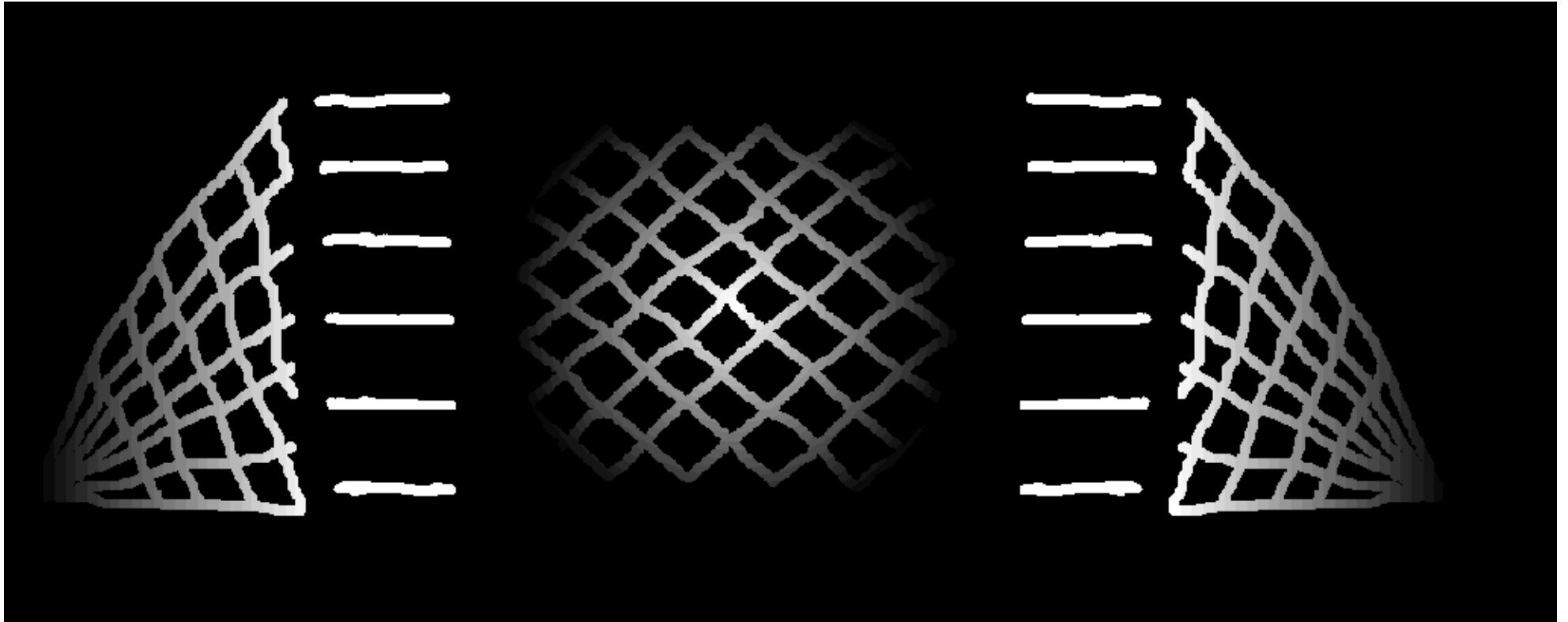
Ausgangspunkt: SoundPaint

- Integriere Entwurf von Klängen & Komposition
- Ziel: Ausdrucksvollere elektronische Musik
- Grafisches Komponieren
- Einfache, intuitive Bedienung

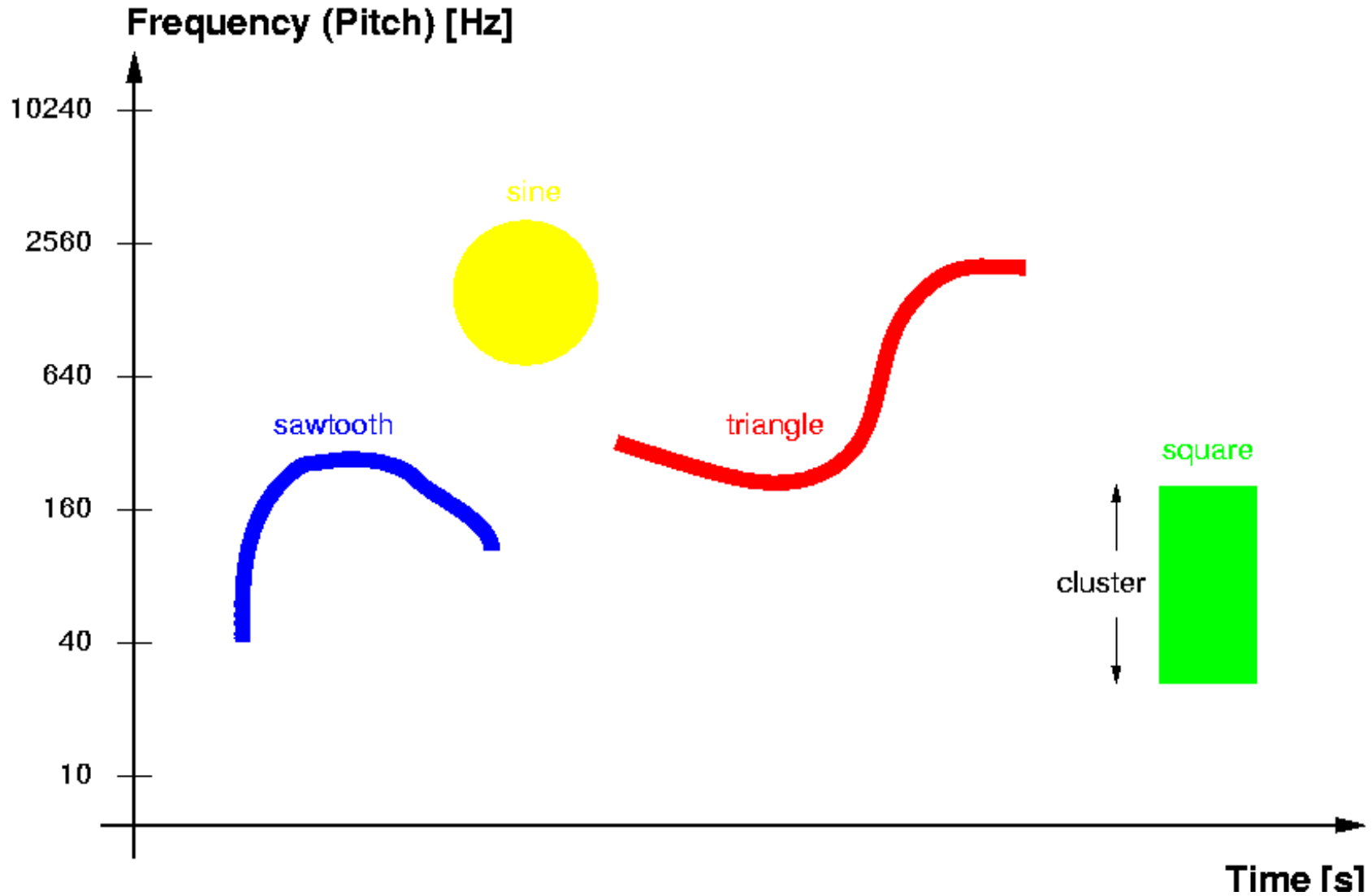
Additive Synthesis



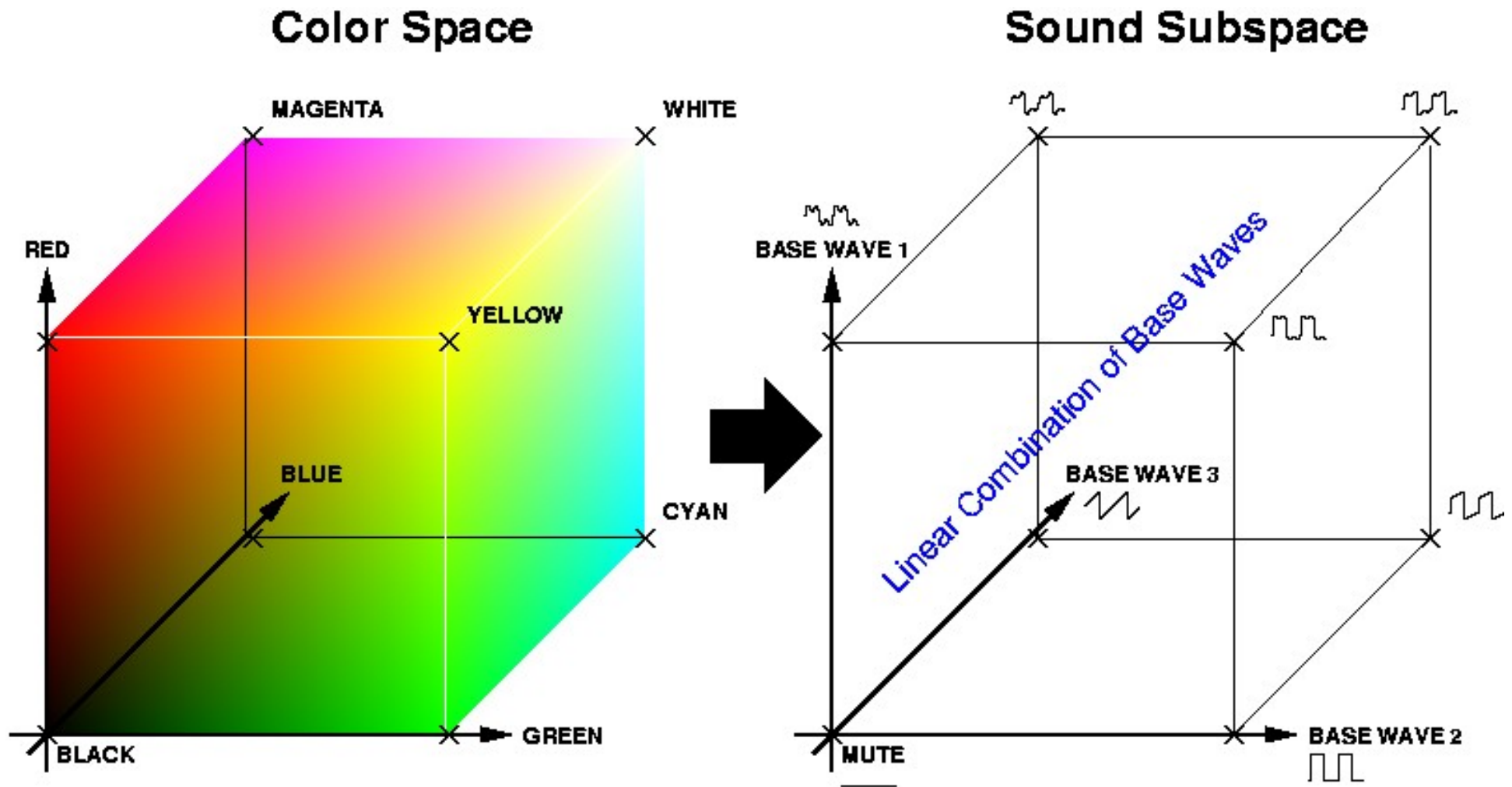
Klangbeispiel (1998)



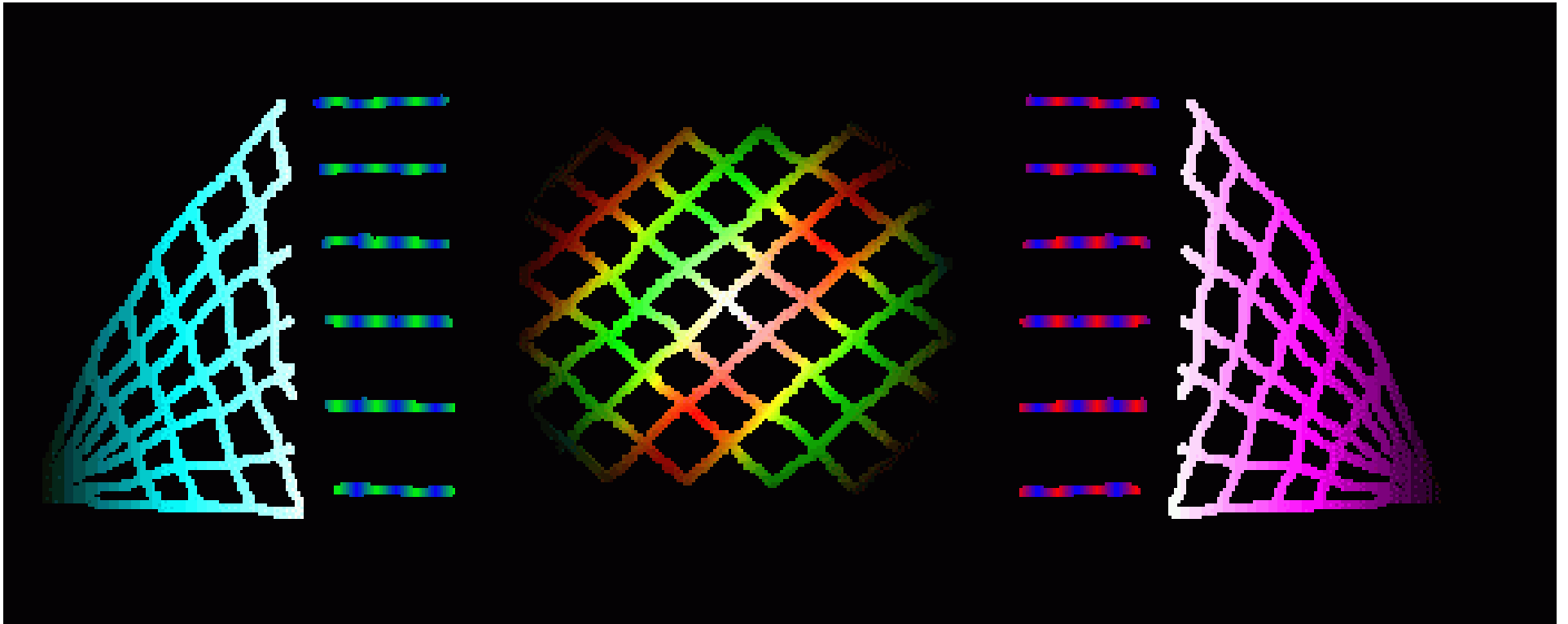
Farbe → Klang (2003)



Umsetzung Farbe → Klang



Klangbeispiel (2003)

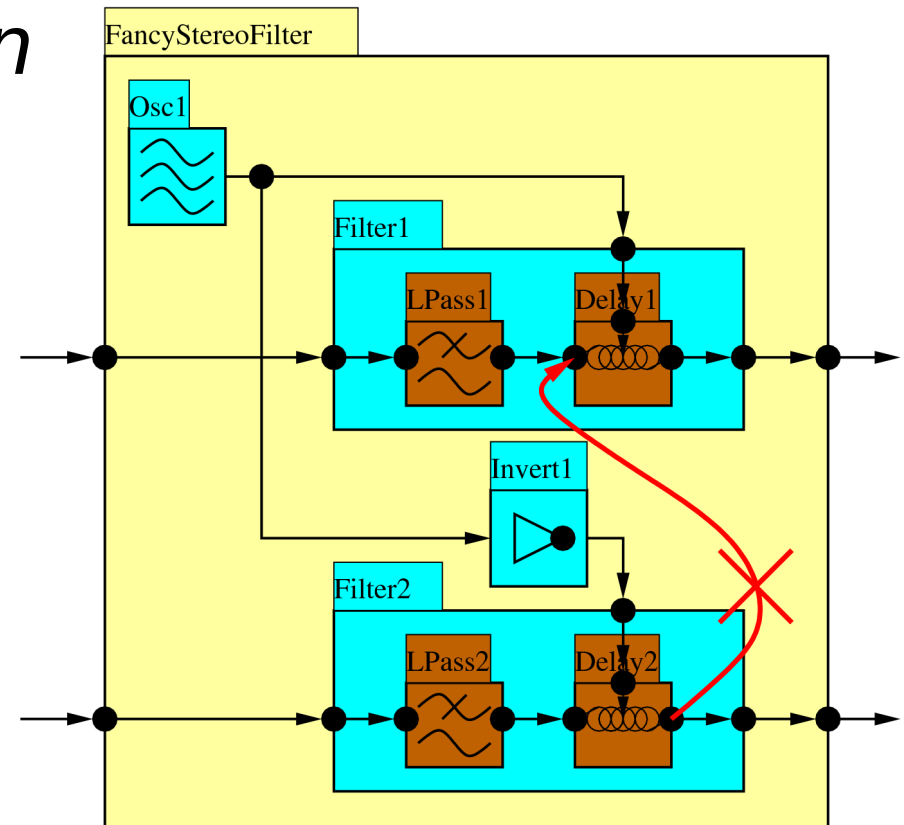


Mehrkern-Prozessoren

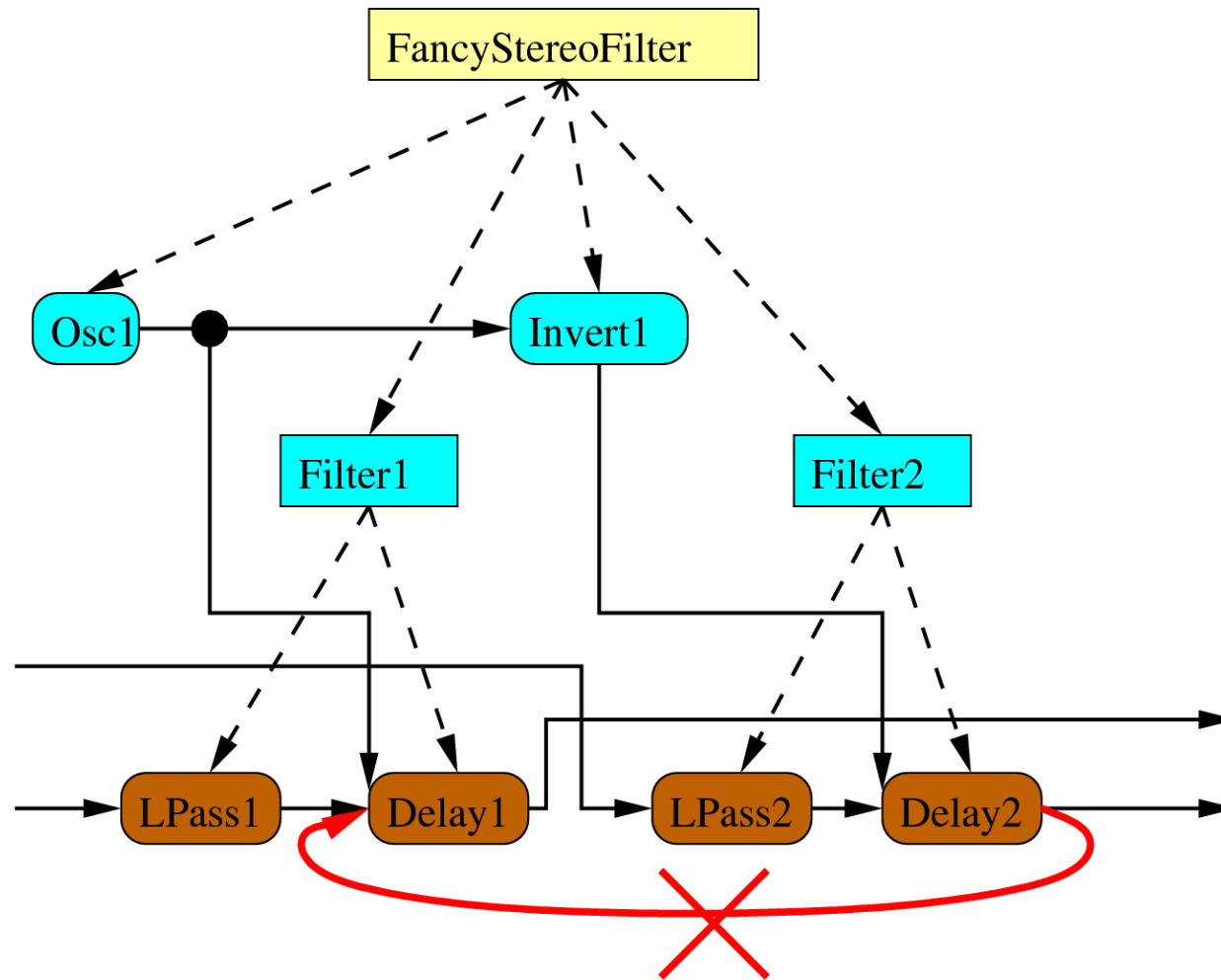
- Taktfrequenzen stagnieren
- Mehrkern-CPU's durchdringen den Markt
- Ideal für mehrfädige rechenintensive Aufgaben
- Anwendungen meist noch nicht parallelisiert
- Gute Unterstützung im Linuxkern aus Erfahrung mit SMP erwachsen
- Hier: *Wie kann modulare Synthese parallelisiert werden?*

Modulares Prinzip der Synthese

- Hierarchie von *Modulen*
- *Eingänge*
- *Ausgänge*
- *Primitive Module*
- *Zusammengesetzte Module*
- Keine Verbindung zwischen *verschiedenen* Untermodulen



Repräsentation als Modulbaum



Zeitmodell

- Ziel: Sample-synchroner Betrieb
 - Ein Zeitschritt pro Sample
- Berechne Modulausgänge aus Moduleingängen (und ggf. innerem Modulzustand)
- Übertrage Samples an Modulausgängen zu den verbundenen Moduleingängen

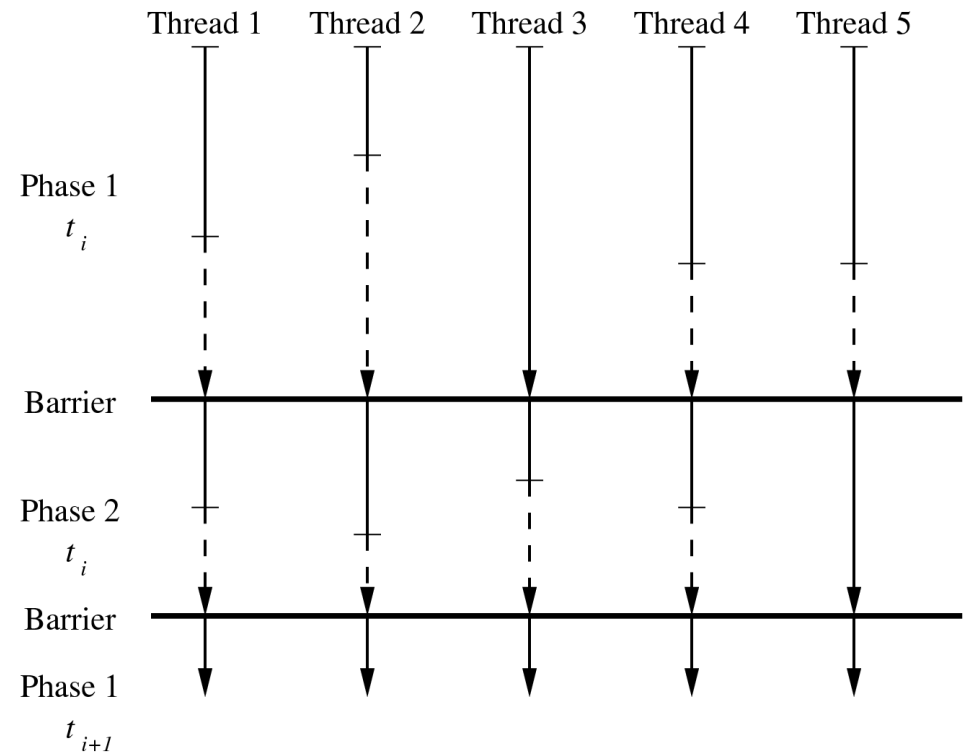
2 Phasen: Berechnen / Aktualisieren

- Mehrfädigkeit nutzen
- Sample-synchrone Aktualisierung
- Aber: Abhängigkeiten zwischen Modulen
- => Reihenfolge der Aktualisierung wichtig
- Trennen in Phasen *berechnen & aktualisieren*

```
while (true) do {  
  // Phase 1: Compute  
  for all modules do {  
    compute outputs for next time step  
    in terms of other module's outputs,  
    but keep results private to this  
    module  
  }  
  // Phase 2: Update  
  for all modules do {  
    publish outputs to other modules  
  }  
}
```

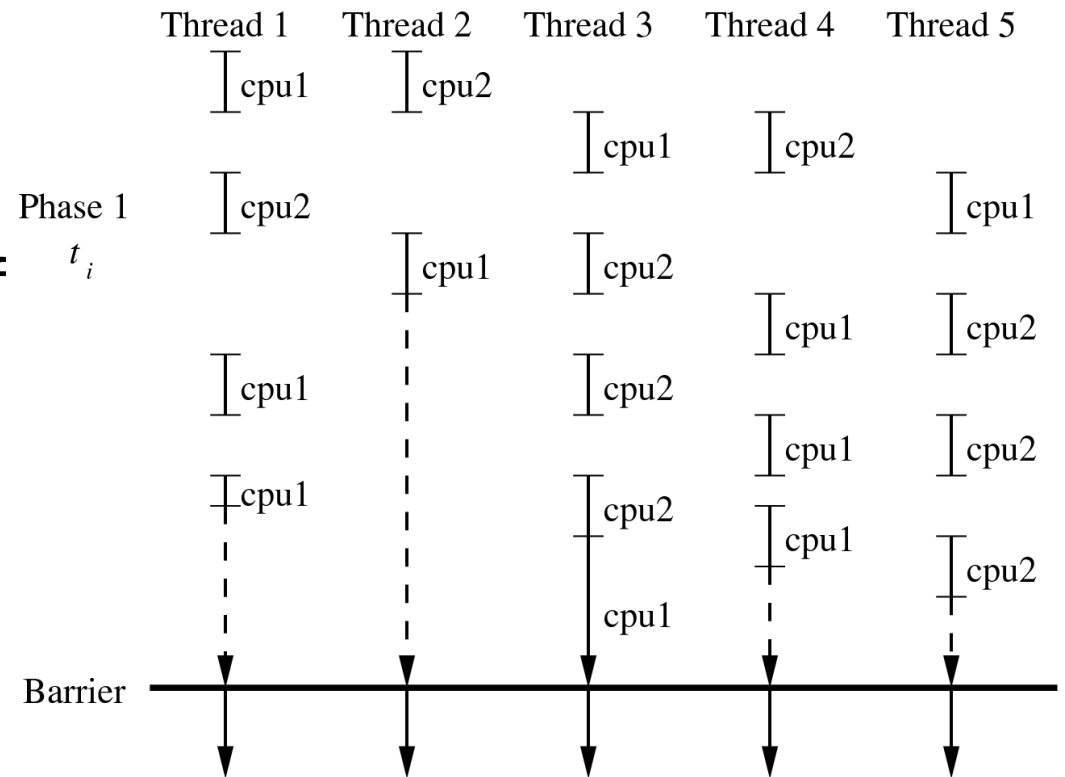
Barrieren-Synchronisation

- Starte Phase 2 erst, wenn Phase 1 für alle Fäden abgeschlossen
- Und umgekehrt
- => Verwende Barrieren, um Fäden zu synchronisieren



Round-Robin Scheduling

- Pro Modul einen Faden verwenden?
- Schlechte Idee:
 - OS verteilt Fäden auf CPUs
 - => Zahlreiche Taskwechsel
- Lösung: pro Faden mehrere Module bearbeiten



Zuordnung Modul-Fäden (1)

- Wie viele Fäden verwenden?
 - Wenige Fäden: schlechte Ausnutzung der Kerne
 - Viele Fäden: erhöhter Verwaltungsaufwand durch Taskwechsel
 - => Abwägung finden

Zuordnung Modul-Faden (2)

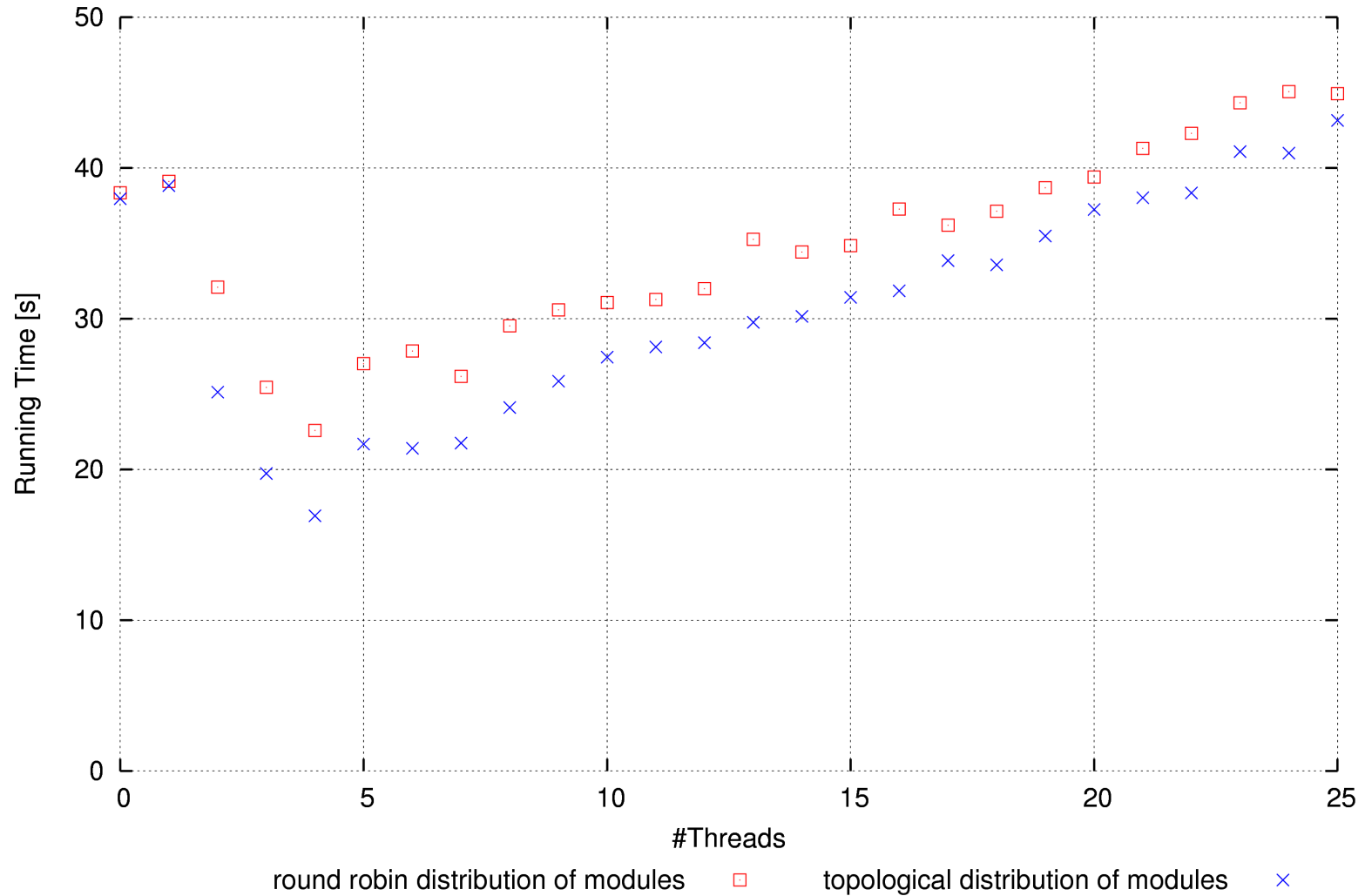
- Welchem Faden welche Module zuordnen?
 - Hohe Datenlokalität => mehr Cache Hits
 - Gute Lastverteilung => Kurze Wartezeit an Barriere
- Hier zwei Ansätze
 - Round-robin (bzw. pseudo-zufällige) Zuweisung der Module zu Fäden => bessere Lastverteilung?
 - Zuweisung entsprechend der Repräsentation als Modulbaum => bessere Datenlokalität?

Auswertung

- Implementierung in Java
 - Anzahl der Fäden einstellbar
 - Java-Fäden 1:1 nativen Linux-Fäden zugeordnet
- Vergleich Zuordnung Module=>Fäden gemäß
 - Round-robin (pseudo-zufällig)
 - Topologisch geordnet gemäß Modulbaum
- Pseudo-Synth (Feld mit ~2000 Oszillatoren)
- Realer Synth (SoundPaint) mit ~1650 Modulen
- Hardware: Core Quad CPU Q6600 @ 2.40 GHz

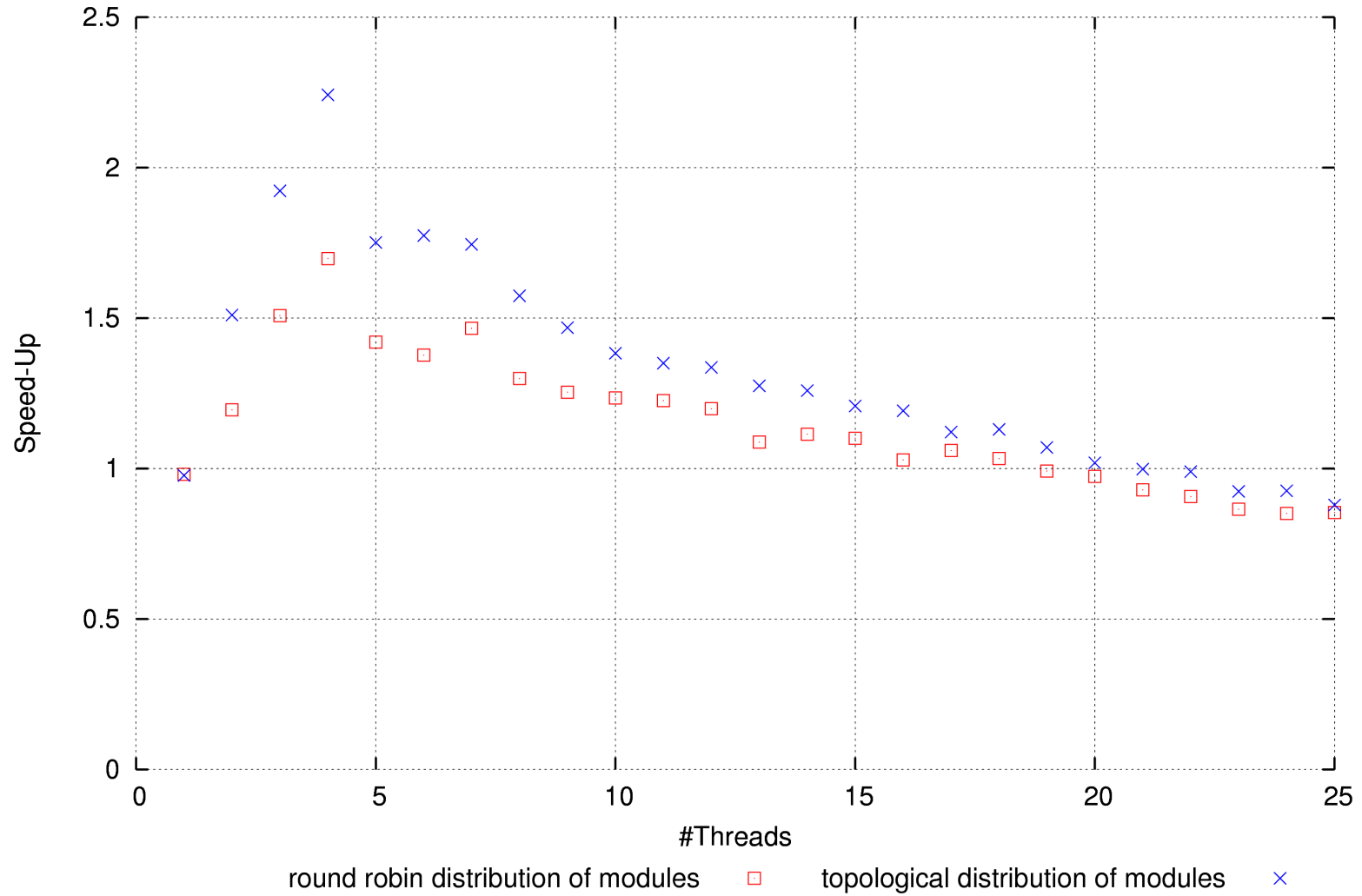
Pseudo-Synth Performance

Performance Costs of Parallel Synthesis on Core2 Quad CPU @ 2.40GHz



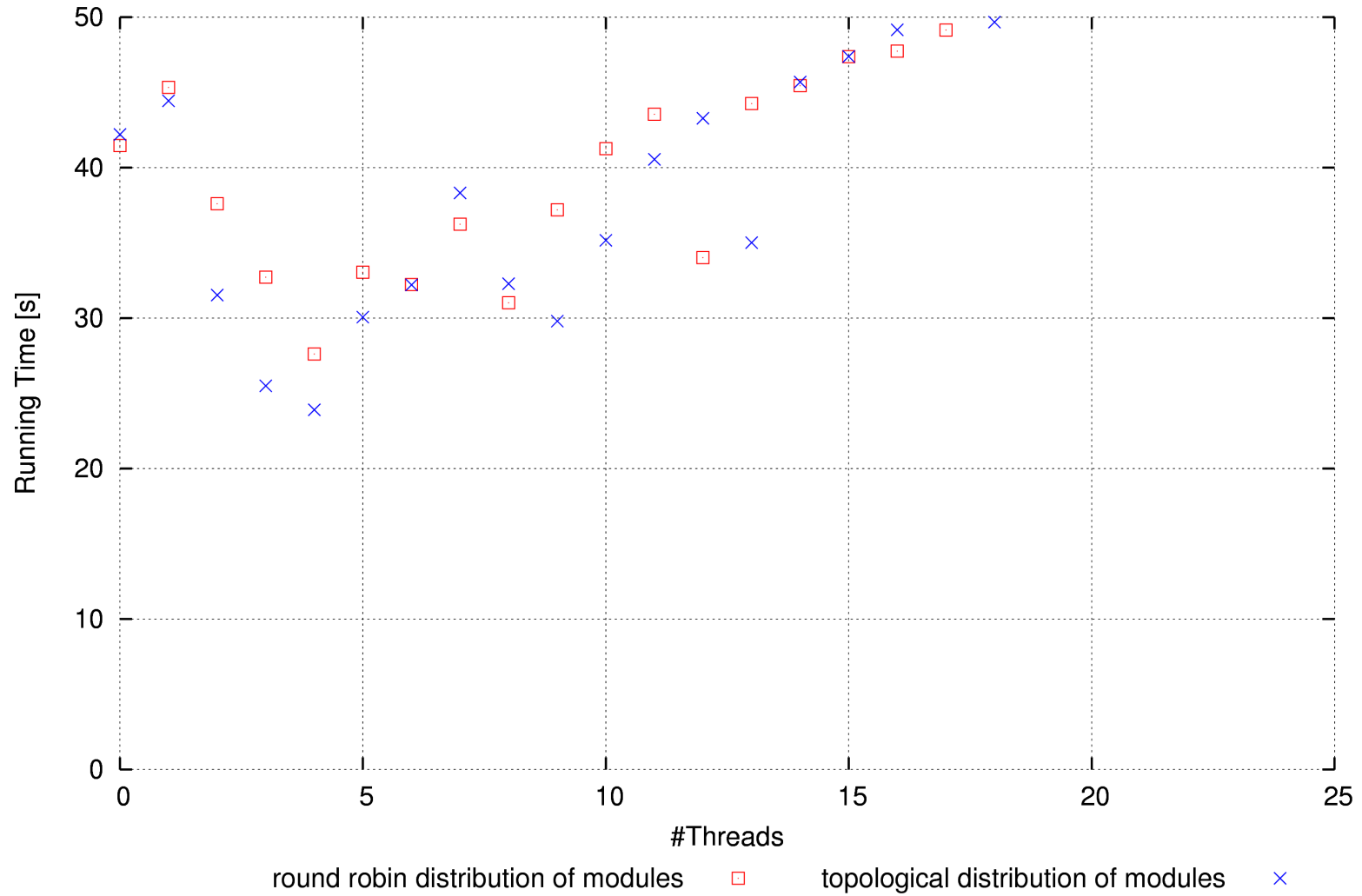
Pseudo-Synth Speed-Up

Speed-Up of Parallel Synthesis over Sequential Algorithm



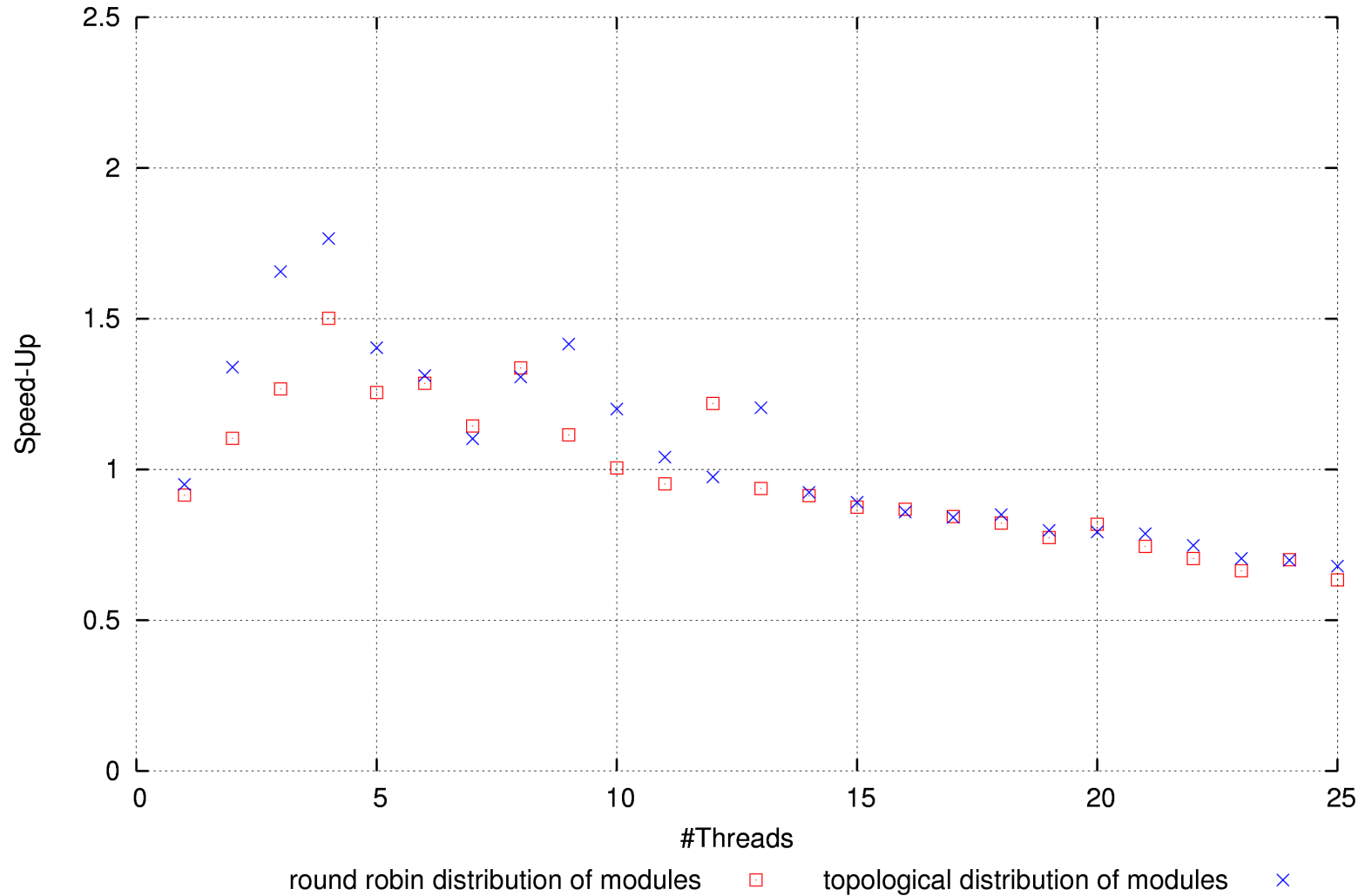
SoundPaint Performance

Performance Costs of Parallel Synthesis on Core2 Quad CPU @ 2.40GHz



SoundPaint Speed-Up

Speed-Up of Parallel Synthesis over Sequential Algorithm



Ergebnisse

- Nur geringfügiger Overhead des mehrfädigen Algo mit 1 Faden gegenüber sequenz. Algo
- Optimum @ 4 Fäden (=Anzahl CPU Cores)
- “Real-life” SoundPaint-Messung nicht ganz so deutlich im Ergebnis
 - Vielleicht wegen unregelmäßiger Berechnungszeiten?
- Modulzuordnung gemäß Modulbaum im Schnitt deutlich besser als pseudo-zufällige Verteilung

Zukünftige Arbeiten

- Ursache für höhere Performance der Verteilung gemäß Modulbaum unklar
 - Schlechte Datenlokalität der pseudo-zufälligen Verteilung der Module auf Fäden?
 - CPUs running idle at barriers?
- Gesamt-Speed-up noch verbesserungswürdig
 - Lastverteilung (Leerlaufende CPUs an Barrieren?)
 - Leerlaufende CPU: ggf. Samples vorausberechnen (z.B. bei Modulen ohne Eingangsabhängigkeiten)
 - Verschmelze lokale leichtgewichtige Module

Zusammenfassung

- Mehrere Fäden verwenden, um Mehrkern-CPU's zu nutzen
- Aber nicht zu viele Fäden (Overhead durch Taskwechsel!)
- => Unterstütze anpassbare Anzahl an Fäden
- Umsichtig Verteilung der Aufgaben an die Fäden
 - Datenlokalität (vermeide Cache Misses)
 - Lastverteilung (vermeide leerlaufende CPU's an Barrieren)

Call For Participation: Projekt *microDJ*

- Bestehendes Musikstück nehmen
- In Schnipsel der Länge $<50\text{ms}$ (entspricht Hörgrenze 20Hz) schneiden
- Schnipsel tragen Klang – nicht Ereignis
- Nach geeigneter Metrik umsordieren
 - Klanglicher Abstand, z.B. FFT oder Wavelet-Trafo
 - Nachbarschnipsel im Original nach Umsortierung nicht mehr Nachbarn
 - Musikalische Zielparameter (z.B. vorgegebener Lautstärkeverlauf)
- Wieder zusammenfügen (ggf. mit Überblenden)

Fragen?

- Code (noch sehr instabil, daher eher zum Reinschauen als zum produktiven Einsatz):
www.soundpaint.org/modsynth
- Relevanter Code für Barrierensynchronisation und Modulverteilung z.Z. in der Java-Klasse **org.soundpaint.modsynth.syntest.Master**