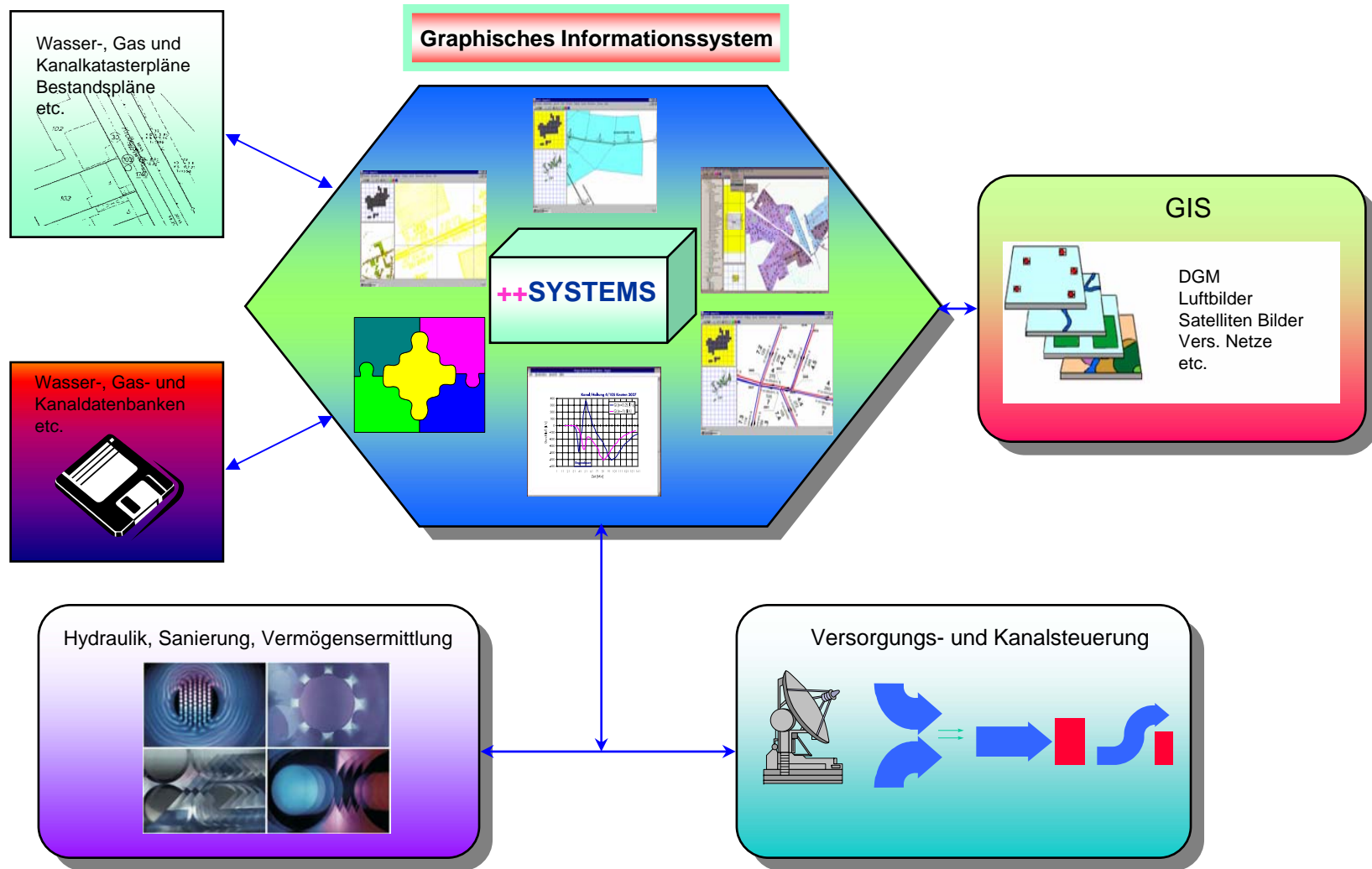


# Parallelisierung und verteiltes Rechnen - Chancen für die Langzeitsimulation

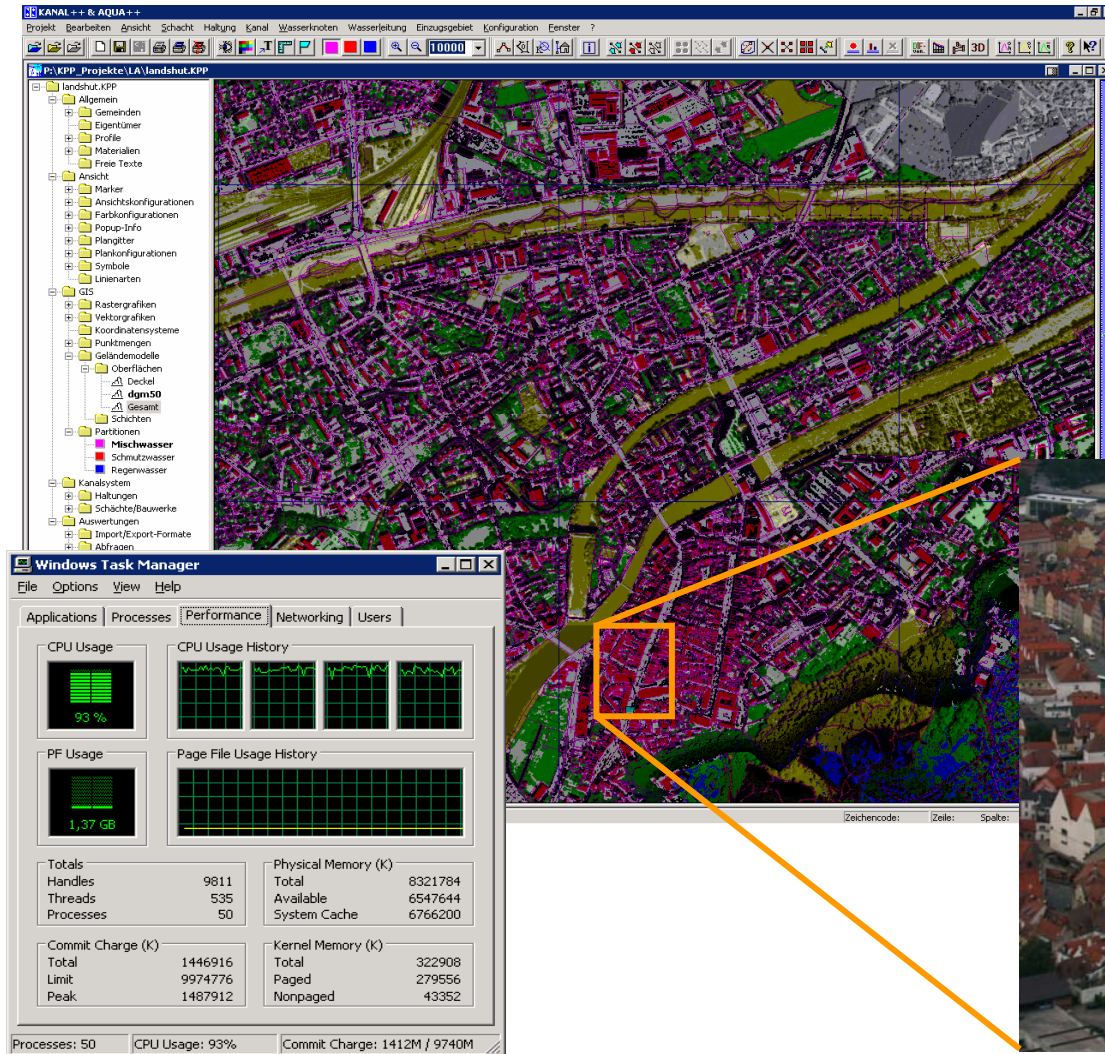
Gerald Angermair  
Firma: tandler.com GmbH



# Dimensionen

## Stadt Landshut

Einwohner: 60.000  
Kanallänge: 335 km  
Gesamtfläche: 2052 ha  
Flächenzahl: 95.000  
Berechnungsdauer: 7 Tage



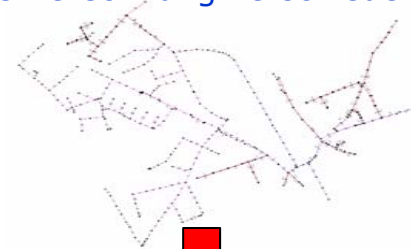
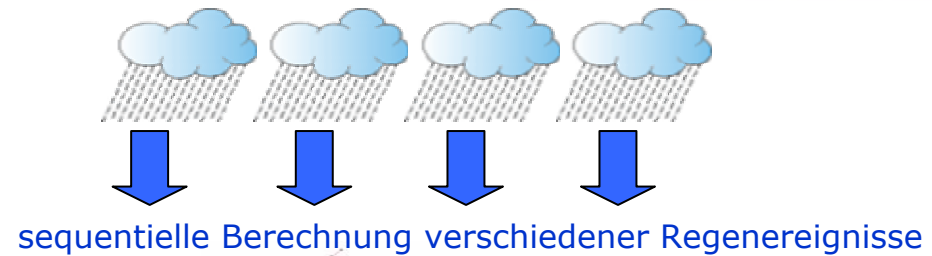
# Warum Langzeitsimulation ?

- nachhaltige Sicherung der Funktionalität und der ökologischen Verträglichkeit eines Ver- und Entsorgungsnetzes
- exakte Bewertung des Ver- und Entsorgungsnetzes
- detaillierte Modellierung in Raum und Zeit
- gefordert durch deutsche und europäische Normen und Richtlinien
- statistische Aussagen
- Aussagen zu jährlichen Häufigkeiten, Mengen, Belastungen und deren Zeiträume

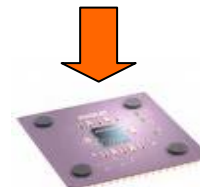
- **Kontinuumssimulation möglichst vieler Messjahre**  
große Stichprobe aller relevanten Ereignisse (Hauptsatz der mathematischen Statistik)
- **Seriensimulation**  
entfernen „nicht relevanter“ Ereignisse  
Risiko: relevantes Ereignis wird weggelassen  
Folge: Rechnung auf unsicherer Seite
- **Charakteristisches Messjahr (Bayern)**  
Nicht geeignet für viele der geforderten Nachweise (z.B. Überstaunachweis)
- **Ziel:**  
**Entwicklung erwartungstreuer einfacher Verfahren**  
(z.B. ND-Charakteristik)  
**Beschleunigung der Berechnungszeiten**  
(z.B. komplexes Parallelschrittverfahren / ++SYSTEMS-DYNA)

# Sequentielle Berechnung

- Berechnen von Regenserien
- Saint-Venantsche Differentialgleichung



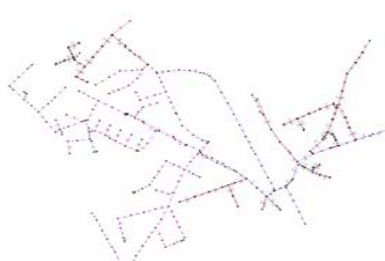
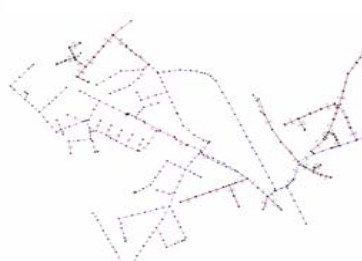
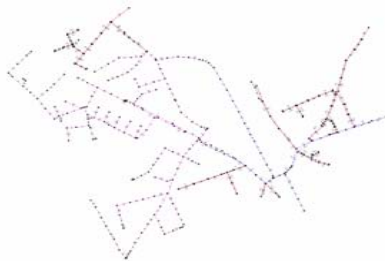
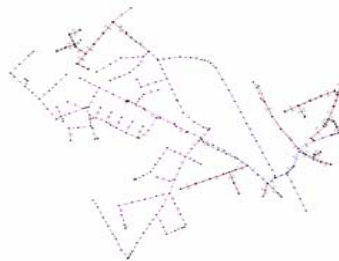
sequentielle Berechnung der Netzelemente



# Parallele Berechnung



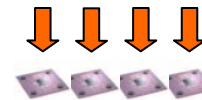
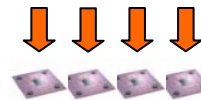
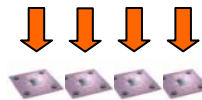
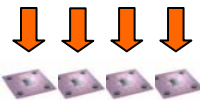
parallele Berechnung verschiedener Regenereignisse auf verteilten Netzwerkressourcen



hydrodynamisch relevante Netzdaten auf jedem Rechensystem vorhanden



Gleichmäßige Aufteilung und Berechnung der Netzelemente auf die verfügbaren Prozessoren



- Invarianz gegen Vertauschung Anfangs- und Endknotenelement eines Streckenelement
- Invarianz gegen beliebige Permutation aller Streckenelemente bzgl. der Lösungsreihenfolge der Saint-Venantschen Differentialgleichung
- Invarianz gegen Permutation der Berechnung bei Knotenelementen (Randbedingungen)
- Skalierbarkeit
- Kalkulierbare Lastverteilung durch einfachen Algorithmus



# Berechnungsverfahren CPM

- CPM: Complexe Parallelstep Method, entwickelt von Dipl. Math. Reinhard Tandler
- vollständige instationäre, ungleichförmige, diskontinuierliche Bewegungs- und Kontinuitätsgleichung
- direkte, durchgängige Lösung durch das Zulassen von komplexen Koeffizienten
- Imaginärteil der Lösung als Schwingungsindikator (dynamische Berechnung des folgenden Zeitschritts)
- Quadratische Bewegungsgleichung:

$$f_u^o(v) := a_u^o \cdot v^2 + b_u^o \cdot v + c_u^o = 0$$

- Symmetrie der Lösung

$$a_u^o = \text{sign}(v') \frac{\lambda(v')}{s \cdot g \cdot R} = -a_o^u$$

$$b_u^o = \frac{1}{g} \cdot \left( \frac{1}{\Delta t} + \frac{g}{A} \right) = b_o^u$$

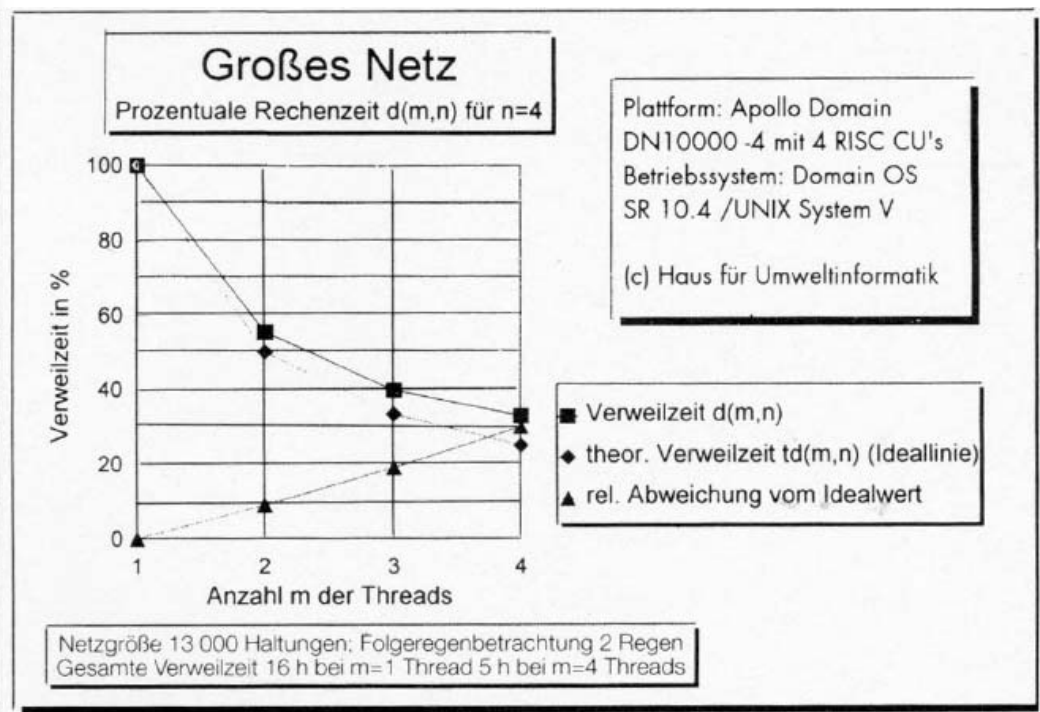
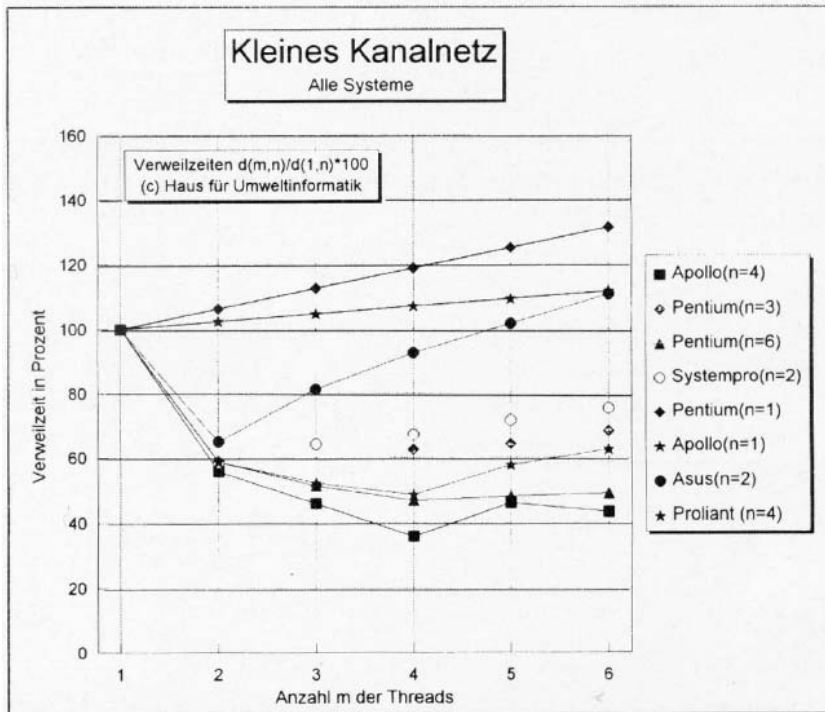
$$\zeta := \sqrt{(1-\zeta)}$$

$$c_u^o = -\frac{\zeta_o \cdot \zeta_u \cdot v'}{g \cdot \Delta t} - \frac{v_o^2 - v_u^2}{2g \cdot \Delta x} - \frac{h_u \cdot h_o}{\Delta x} = -c_o^u$$

# Lastverteilung

- absolute Verweilzeit  $d(m,n)$ , mit  $m$  Anzahl Prozessoren und  $n$  Anzahl Threads
- Overhead bei Threadanwendung:  $oh(m) := d(m,1) - d(1,1)$
- Theoretisch relative Verweilzeit:  $td(m,n)$

$$td(m,n) := \frac{d(m,n) - oh(m)}{d(1,1)} = \frac{\left\lceil \frac{m-1}{n} \right\rceil + 1}{m}$$



# Aktuelle Forschung

- GeoCPM: Modellierung des Oberflächenabflusses mit Komplexem Parallelschrittverfahren



- Steuerstrategien für passive und elektronisch steuerbare Komponenten zur Reduzierung der Verschmutzung der Gewässer

