



Parallele Sortierung

Björn Rathjen Patrick Winterstein Freie Universität Berlin

Proseminar Algorithmen, SS14

Outline I



Motivation



Aufbau

Our Results/Contribution



Outline Motivation

Allgemein

Bezug aufs Fach

Vorraussetzungen

Komparator

0,1-Prinzir

Sortiernetzwerk

Aufbau

Sortieren im Sortiernetzwerk

nativer Ansatz

Aufbau eines effektieveren Netzwerks

Laufzeit

Herleitund

Vergleich mit Software sortierer

Fazit

Geschwindigkeit vs Variabilität

Hardwareaufwand vs Softwareaufwand

nhalt zusammesfassen

Ausblick

Hybercub



Outline Motivation

Allgemeir

Bezug aufs Fach

Vorraussetzungen

Komparator

0,1-Prinzip

Sortiernetzwerk

Aufbau

Sortieren im Sortiernetzwerk

nativer Ansatz

Aufbau eines effektieveren Netzwerks

Laufzeit

Herleitund

Vergleich mit Software sortieren

Fazit

Geschwindigkeit vs Variabilität

Hardwareaufwand vs Softwareaufwand

nhalt zusammesfassen

Ausblick

Hybercub



Motivation 4 6 1

Allgemeii

Bezug aufs Fach

Vorraussetzungen

Komparator

0,1-Prinzip

Sortiernetzwerk

Aufbau

Sortieren im Sortiernetzwerk

nativer Ansatz

Aufbau eines effektieveren Netzwerks

Laufzeit

Herleitund

Vergleich mit Software sortierer

Fazit

Geschwindigkeit vs Variabilität

Hardwareaufwand vs Softwareaufwand

nhalt zusammesfassen

Ausblick

Hybercube



Motivation

Allgemeir

Bezug aufs Fach

Vorraussetzungen

Komparator

0,1-Prinzip

Sortiernetzwerk

Aufbau

Sortieren im Sortiernetzwerk

nativer Ansatz

Aufbau eines effektieveren Netzwerks

Kombination von beiden

Laufzeil

Herleitung

Vergleich mit Software sortierer

Fazit

Geschwindigkeit vs Variabilität

Hardwareaufwand vs Softwareaufwand

nhalt zusammesfassen

Ausblick

Hybercub



Motivation

Allgemeir

Bezug aufs Fach

Vorraussetzungen

Komparator

0,1-Prinzip

Sortiernetzwerk

Aufbau

Sortieren im Sortiernetzwerk

nativer Ansatz

Aufbau eines effektieveren Netzwerks

Laufzeil

Herleitund

Vergleich mit Software sortierer

Fazit

Geschwindigkeit vs Variabilität

Hardwareaufwand vs Softwareaufwand

nhalt zusammesfassen

Ausblick

Hybercub



Motivatior

Allgemeir

Bezug aufs Fach

Vorraussetzungen

Komparator

0,1-Prinzip

Sortiernetzwerk

Aufbau

Sortieren im Sortiernetzwerk

nativer Ansatz

Aufbau eines effektieveren Netzwerks

Laufzeit

Herleitund

Vergleich mit Software sortierer

Fazit

Geschwindigkeit vs Variabilität

Hardwareaufwand vs Softwareaufwand

nhalt zusammesfassen

Ausblick

Hybercube

Beschreibung Teil 1



- Aufgabe
- grundlegendes Prinzip
- Demonstration (kleines Beispiel)
- ► Veranschaulichung an einem 2^x Beispiel
- zeigen dass Aufgabe erfüllt wird

Beschreibung Teil 2



- Aufgabe
- grundlegendes Prinzip
- Demonstration (kleines Beispiel)
- ▶ Veranschaulichung an einem 2^x Beispiel
- zeigen dass Aufgabe erfüllt wird



Motivation

Allgemein

Bezug aufs Fach

Vorraussetzungen

Komparator

0,1-Prinzip

Sortiernetzwerk

Aufbau

Sortieren im Sortiernetzwerk

nativer Ansatz

Aufbau eines effektieveren Netzwerks

Laufzeit

Herleitung

Vergleich mit Software sortierer

Fazit

Geschwindigkeit vs Variabilität

Hardwareaufwand vs Softwareaufwand

nhalt zusammesfassen

Ausblick

Hybercub



Motivation

Allgemein

Bezug aufs Fach

Vorraussetzungen

Komparator

0,1-Prinzip

Sortiernetzwerk

Aufbau

Sortieren im Sortiernetzwerk

nativer Ansatz

Aufbau eines effektieveren Netzwerks

Laufzeit

Herleitung

Vergleich mit Software sortieren

Fazit

Geschwindigkeit vs Variabilität

Hardwareaufwand vs Softwareaufwand

nhalt zusammesfassen

Ausblick

Hybercub



Motivation

Allgemeir

Bezug aufs Fach

Vorraussetzungen

Komparator

0,1-Prinzip

Sortiernetzwerk

Aufbau

Sortieren im Sortiernetzwerk

nativer Ansatz

Aufbau eines effektieveren Netzwerks

Laufzeit

Herleitung

Vergleich mit Software sortierer

Fazit

Geschwindigkeit vs Variabilität

Hardwareaufwand vs Softwareaufwand

nhalt zusammesfassen

Ausblick

Hybercube



Motivation

Allgemein

Bezug aufs Fach

Vorraussetzunger

Komparator

0,1-Prinzip

Sortiernetzwerk

Aufbau

Sortieren im Sortiernetzwerk

nativer Ansatz

Aufbau eines effektieveren Netzwerks

Laufzeit

Herleitung

Vergleich mit Software sortierer

Fazit

Geschwindigkeit vs Variabilität

Hardwareaufwand vs Softwareaufwand

alt zusammesfassen

Ausblick

Hybercube



Motivation

Allgemeir

Bezug aufs Fach

Vorraussetzungen

Komparator

0,1-Prinzip

Sortiernetzwerk

Aufbau

Sortieren im Sortiernetzwerk

nativer Ansatz

Aufbau eines effektieveren Netzwerks

Kombination von beider

Laufzeit

Herleitung

Vergleich mit Software sortierer

Fazit

Geschwindigkeit vs Variabilität

Hardwareaufwand vs Softwareaufwand

nhalt zusammesfassen

Ausblick

Hybercube

Make Titles Informative. Use Uppercase Letters. Long Titles are Split Automatically.



- ▶ Use itemize a lot.
- Kurze Sätze benutzen.



- using the pause command:
 - ► First item.



- using the pause command:
 - First item.
 - Second item.
- using overlay specifications:
- using the general uncover command:



- using the pause command:
 - First item.
 - Second item.
- using overlay specifications:
 - First item.
- using the general uncover command:



- using the pause command:
 - ► First item.
 - Second item.
- using overlay specifications:
 - First item.
 - Second item.
- using the general uncover command:



- using the pause command:
 - First item.
 - Second item.
- using overlay specifications:
 - First item.
 - Second item.
- using the general uncover command:
 - First item.



- using the pause command:
 - ► First item.
 - Second item.
- using overlay specifications:
 - First item.
 - Second item.
- using the general uncover command:
 - First item.
 - Second item.



Motivation

Allgemeir

Bezug aufs Fach

Vorraussetzungen

Komparator

0,1-Prinzip

Sortiernetzwerk

Aufbau

Sortieren im Sortiernetzwerk

nativer Ansatz

Aufbau eines effektieveren Netzwerks

Laufzeit

Herleitung

Vergleich mit Software sortierer

Fazit

Geschwindigkeit vs Variabilität

Hardwareaufwand vs Softwareaufwand

nhalt zusammesfassen

Ausblick

Hybercube



An Algorithm For Finding Primes Numbers.

```
int main (void)
 std::vector<bool> is_prime (100, true);
 for (int i = 2; i < 100; i++)
 return 0;
```

21

An Algorithm For Finding Primes Numbers.

```
int main (void)
{
    std::vector<bool> is_prime (100, true);
    for (int i = 2; i < 100; i++)
        if (is_prime[i])
        {
        }
     return 0;
}</pre>
```

```
int main (void)
 std::vector<bool> is_prime (100, true);
 for (int i = 2; i < 100; i++)
    if (is_prime[i])
        std::cout « i « " ":
        for (int j = i; j < 100;
             is_prime [j] = false, j+=i);
 return 0;
Note the use of std::.
```



Motivation

Allgemeir

Bezug aufs Fach

Vorraussetzungen

Komparator

0,1-Prinzip

Sortiernetzwerk

Aufbau

Sortieren im Sortiernetzwerk

nativer Ansatz

Aufbau eines effektieveren Netzwerks

Laufzeil

Herleitund

Vergleich mit Software sortierer

Fazit

Geschwindigkeit vs Variabilität

Hardwareaufwand vs Softwareaufwand

nhalt zusammesfassen

Ausblick

Hybercube



Example

- 2 is prime (two divisors: 1 and 2).
- ▶ 3 is prime (two divisors: 1 and 3).
- ▶ 4 is not prime (three divisors: 1, 2, and 4).

There is no largest prime number and, in addition,

$$\int_{\Omega} \nabla u \cdot \nabla v = -\int_{\Omega} u \Delta v + \int_{\partial \Omega} u v n$$

Proof.

1. Suppose *p* were the largest prime number.

4. Thus q + 1 is also prime and greater than p.

There is no largest prime number and, in addition,

$$\int_{\Omega} \nabla u \cdot \nabla v = -\int_{\Omega} u \Delta v + \int_{\partial \Omega} u v n$$

Proof.

- 1. Suppose *p* were the largest prime number.
- 2. Let q be the product of the first p numbers.
- 4. Thus q + 1 is also prime and greater than p.



There is no largest prime number and, in addition,

$$\int_{\Omega} \nabla u \cdot \nabla v = -\int_{\Omega} u \Delta v + \int_{\partial \Omega} u v n$$

Proof.

- 1. Suppose *p* were the largest prime number.
- 2. Let *q* be the product of the first *p* numbers.
- 3. Then q + 1 is not divisible by any of them.
- 4. Thus q + 1 is also prime and greater than p.



There is no largest prime number and, in addition,

$$\int_{\Omega} \nabla u \cdot \nabla v = -\int_{\Omega} u \Delta v + \int_{\partial \Omega} u v n$$

Proof.

- 1. Suppose *p* were the largest prime number.
- 2. Let *q* be the product of the first *p* numbers.
- 3. Then q + 1 is not divisible by any of them.
- 4. Thus q + 1 is also prime and greater than p.

The proof used reductio ad absurdum.





Motivatior

Allgemeir

Bezug aufs Fach

Vorraussetzungen

Komparator

0,1-Prinzip

Sortiernetzwerk

Aufbau

Sortieren im Sortiernetzwerk

nativer Ansatz

Aufbau eines effektieveren Netzwerks

Laufzeit

Herleitung

Vergleich mit Software sortierer

Fazit

Geschwindigkeit vs Variabilität

Hardwareaufwand vs Softwareaufwand

nhalt zusammesfassen

Ausblick

Hybercub



Freie Universität Berlin



Summary



- ► The first main message of your talk in one or two lines.
- ► The second main message of your talk in one or two lines.
- ▶ Perhaps a third message, but not more than that.

- Outlook
 - Something you haven't solved.
 - Something else you haven't solved.

For Further Reading I



A. Author.

Taschenbuch der Algorithmen. Springer Verlag, 2008.

Tom Leighton.

Einführung in Parallele Algorithmen und Architekturen Gitter, Bäume und Hypercubes.

Thomsom Publisching, 1997.