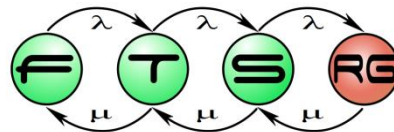


Leistungsmodellierung 2

**Budapest University of Technology and Economics
Fault Tolerant Systems Research Group**



Wiederholung

■ **Stabiler Zustand:**

- kann mit Durchschnittswerten gerechnet werden
- $\lambda = X$ (Ankuftsrate = Durchsatz)

■ **Grenzdurchsatz:**

- der grösste erreichbare Durchsatz (bei T Durchschnittsabfertigungszeit)
- $X^{\max} = \frac{K}{T}$ (bei K frei wählbaren Ressourceninstanzen)

■ **Auslastung:**

- Verhältnis des aktuellen und des Grenzdurchsatzes
- $U = \frac{X}{K} \times T$ (bei K frei wählbaren Ressourceninstanzen)

Besichtigungszahl

Der Satz
von Little

Der Satz
von Zipf

Änderungen der Last

INHALT

Besichtigunszahl

Der Satz
von Little

Der Satz
von Zipf

Änderungen der Last

BESICHTIGUNGSZAHL

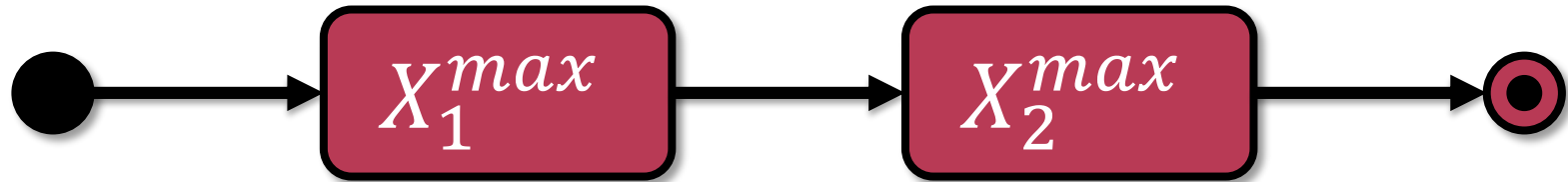
Definition: Besichtigungszahl

Die **Besichtigungszahl** gibt an, wie oft die gegebene Aktivität/Unterprozess während der Ausführung abläuft.

- Wie oft wird der Prozess während einer Ausführung eine gegebene Aktivität besichtigen? (Visitationen)
- Während einer Ausführung eines Prozesses kann eine Aktivität gar nicht, einmal oder mehrmal ablaufen (siehe Verzweigungen, Schleifen).
 - Wenn die mögliche Wahl zwischen verschiedenen Ausgängen mit **Wahrscheinlichkeiten** beschrieben ist, dann spielen diese Wahrscheinlichkeiten bei der Berechnung der Besichtigungszahl eine wichtige Rolle.

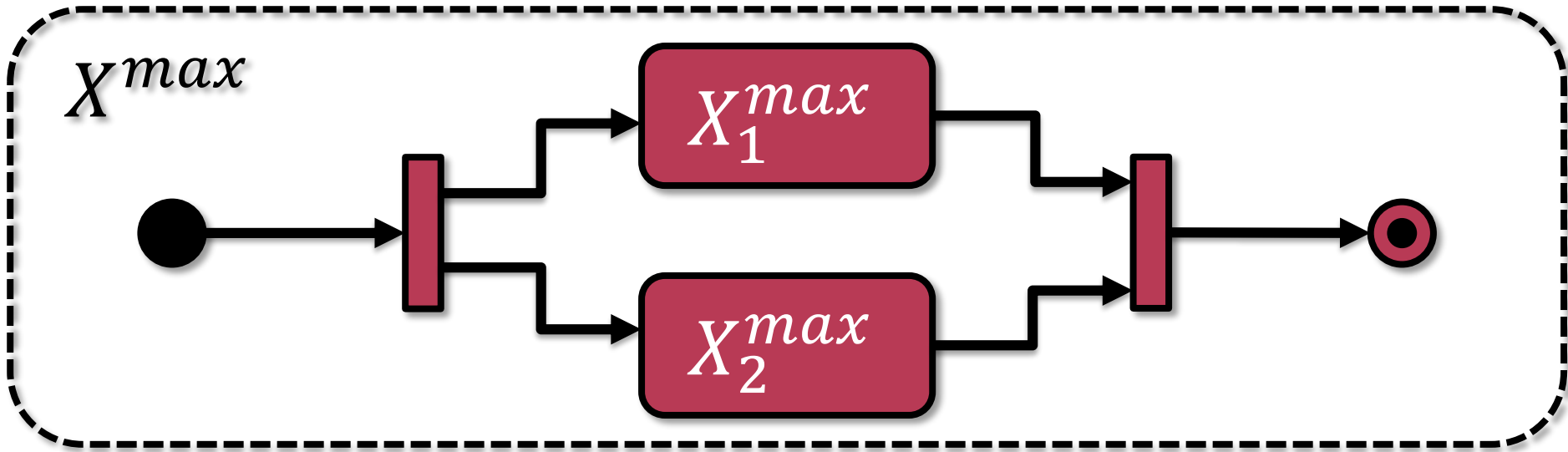
Sequentielle Komposition

χ^{max}



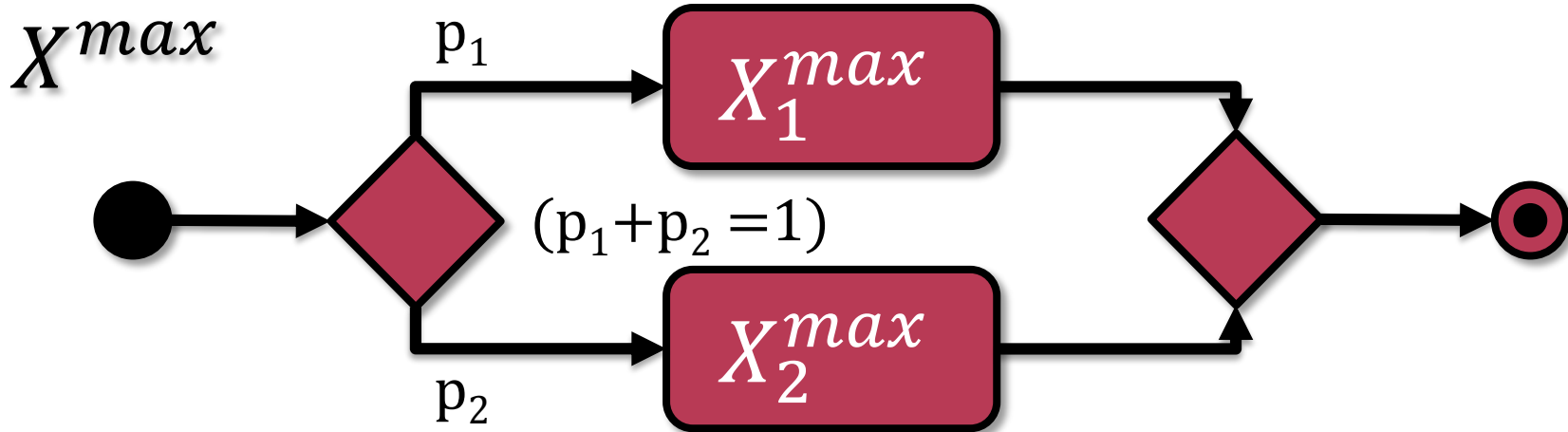
Jede Aktivität wird **ein**mal besichtigt.

Parallele Komposition



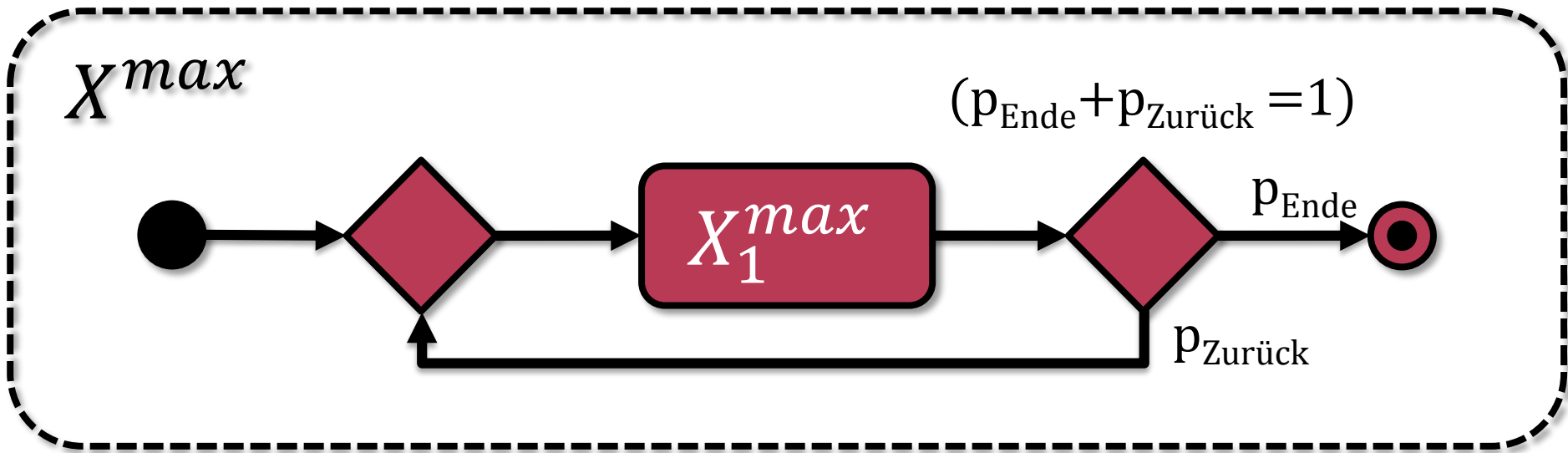
Jede Aktivität wird **ein**mal besichtigt.

Wahl mit gegebener Proportion



Die Aktivität X_1 wird durchschnittlich p_1 -mal, die Aktivität X_2 wird durchschnittlich p_2 -mal besichtigt.

Komposition mit Schleife



Die Aktivität X_1 wird durchschnittlich $\frac{1}{p_{Ende}}$ -mal,
besichtigt.

(Wenn $p_{Ende} = \frac{1}{3}$ ist, dann 3-mal, wenn $\frac{1}{5}$, dann 5-mal. Siehe Wahrscheinlichkeitsrechnung.)

Besichtigungszahl

Grenzdurchsatz bei gegebener Besichtigungszahl:

$$X^{max} = \frac{1}{v} \times X_1^{max}$$

- **Besichtigungszahl:** gibt an, wie oft die gegebene Aktivität/Unterprozess während der Ausführung abläuft.
 - Bei einer Wahl ist sie die Wahlwahrscheinlichkeit
 - Bei einer Schleife ist sie die erwartete Iterationsanzahl

Besichtigungszahl

Grenzdurchsatz bei gegebener Besichtigungszahl:

$$\frac{1}{\chi^{max}} = \nu \times \frac{1}{\chi_1^{max}}$$

- **Besichtigungszahl:** gibt an, wie oft die gegebene Aktivität/Unterprozess während der Ausführung abläuft.
 - Bei einer Wahl ist sie die Wahlwahrscheinlichkeit
 - Bei einer Schleife ist sie die erwartete Iterationsanzahl

Besichtigungszahl

Abfertigungszeit bei gegebener Besichtigungszahl:

$$T_{\text{Prozess}} = v \times T_{\text{Task}}$$

- **Besichtigungszahl:** gibt an, wie oft die gegebene Aktivität/Unterprozess während der Ausführung abläuft.
 - Bei einer Wahl ist sie die Wahlwahrscheinlichkeit
 - Bei einer Schleife ist sie die erwartete Iterationsanzahl

Besichtigungszahl

Der Satz
von Little

Der Satz
von Zipf

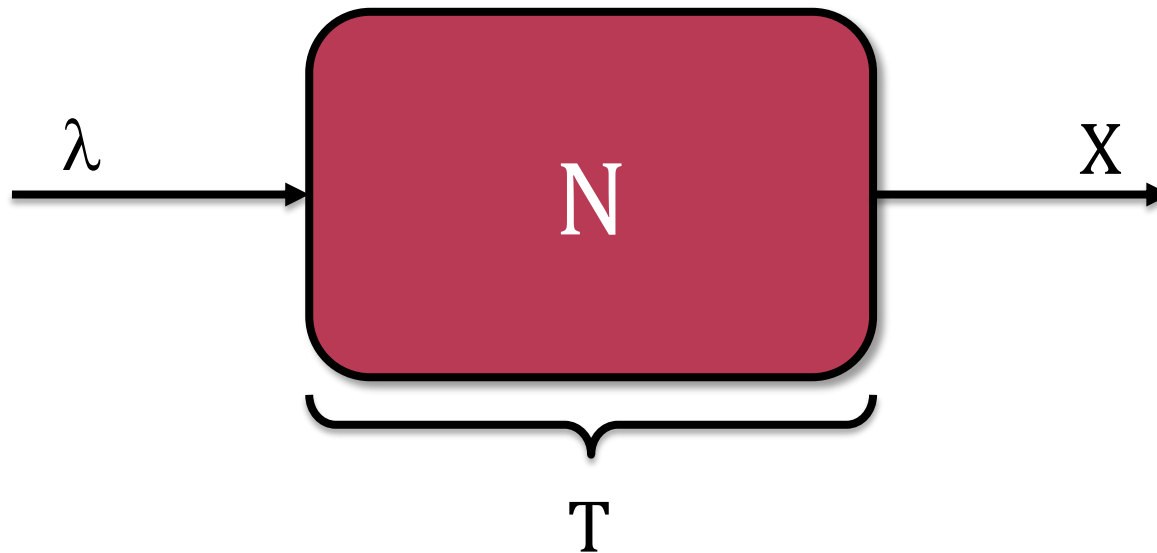
Änderungen der Last

DER SATZ VON LITTLE

Die Grundformel

Der Satz von Little

- λ : Ankunftsrate $\left[\frac{\text{Anfrage}}{\text{Sec}}\right]$
- X : Durchsatz $\left[\frac{\text{Anfrage}}{\text{Sec}}\right]$
- T : Abfertigungszeit $[\text{Sec}]$
- N : Anzahl der Token im System $[\text{Anfrage}]$



Der Satz von Little

Im stabilen Zustand (im Gleichgewicht, $\lambda = X$)
gilt der Satz von Little:

$$N = X \times T$$

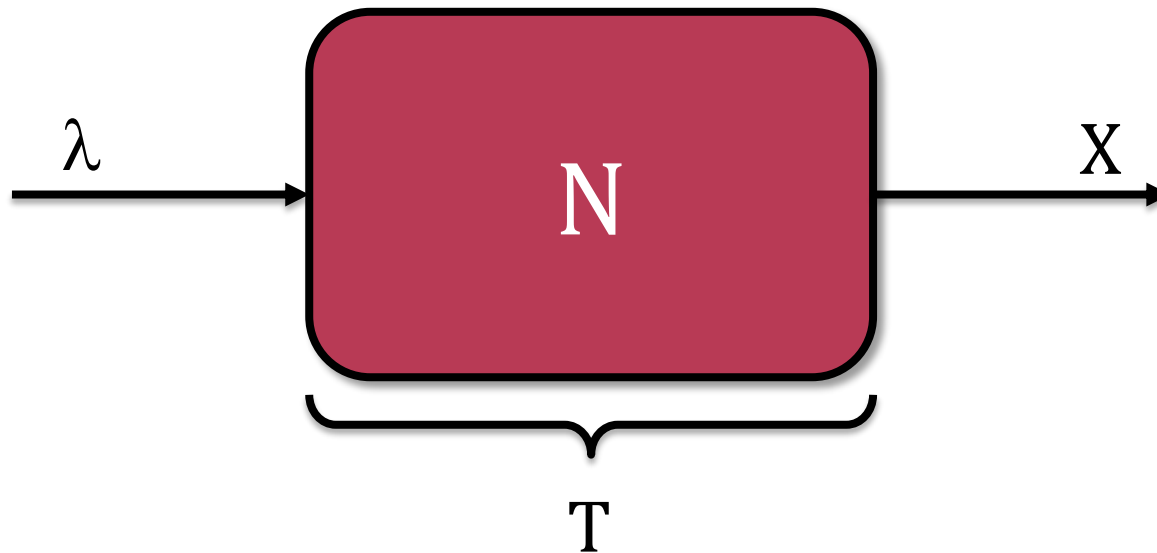


Illustration des Satzes von Little

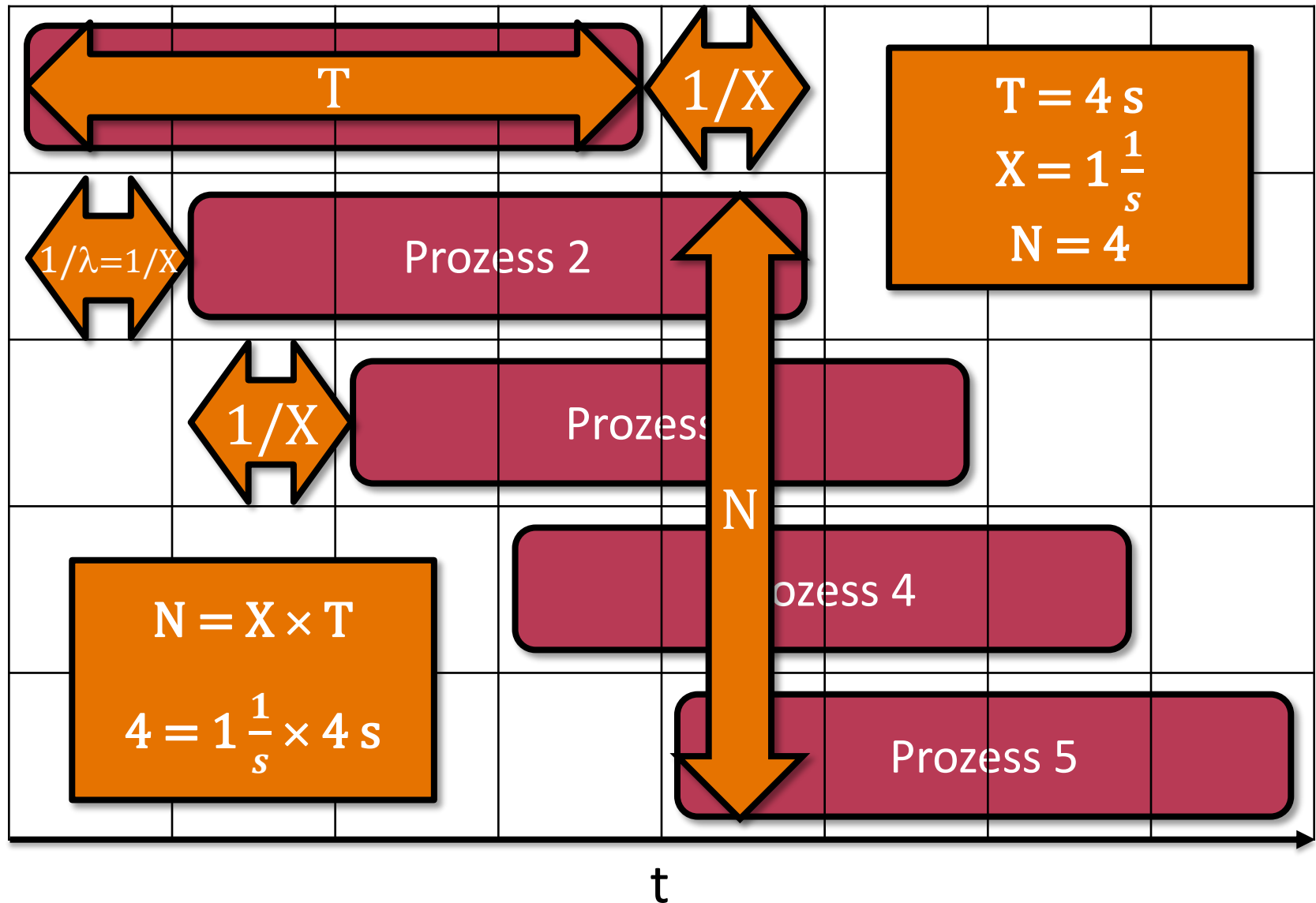
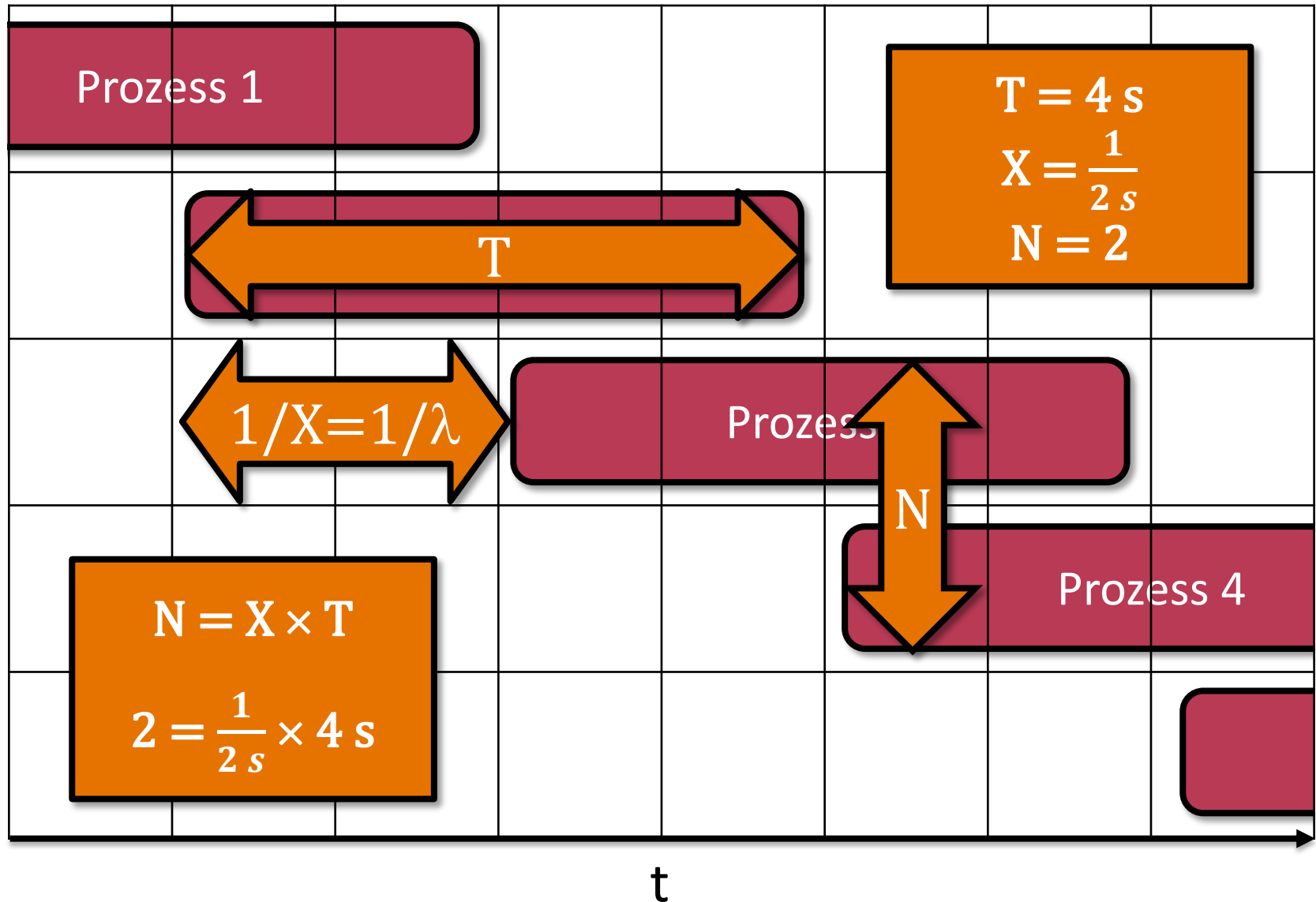


Illustration des Satzes von Little



Die Auslastung und der Satz von Little

- K Serverinstanzen: maximal K Prozessinstanzen können gleichzeitig unter Abfertigung stehen
- Der Satz von Little gibt die Anzahl der unter Abfertigung stehender Prozessinstanzen (N) an
- Davon ist folgendes ableitbar:

$$U = \frac{X}{K} \times T = \frac{X \times T}{K} = \frac{N}{K}$$

Auslastung bei K
Serverinstanzen

Der Satz von Little
($N = X \times T$)

Besichtigungszahl

Der Satz
von Little

Der Satz
von Zipf

Änderungen der Last

DER SATZ VON LITTLE: PRAKTISCHE BEISPIELE

Der Satz von Little – Beispiel



- Ressource/Bedienungseinheit: Festplatte
- Sie bedient 40 Anfragen/Sekunden (keine Überlappung)
- Die Bedienzeit einer Anfrage beträgt durchschnittlich 0,0225 Sekunden
- Wie hoch ist die Auslastung?

$$U = X \times T_{\text{Festplatte}} = 40 \frac{\text{Anfrage}}{\text{Sec}} \times 0,0225 \text{ Sec} = 0,9 = 90\%$$

Der Satz von Little – Beispiel

System



- Die Anfragen werden in eine Warteschlange vor der Festplatte gestellt
- Durchsatz der Festplatte: 40 *Anfragen/Sek*
- Die durchschnittliche Anzahl der Anfragen im System: 4

Durchschnittliche Antwortzeit? (T_{System})

Die Zeit, die die Anfrage im System verbringt?

Durchschnittliche Wartezeit? (T_{Warten})

Die Zeit, die die Anfrage in der Warteschlange verbringt?

Der Satz von Little – Beispiel

System



- Die Anfragen werden in eine Warteschlange vor der Festplatte gestellt
- Durchsatz der Festplatte: 40 *Anfragen/Sek*
- Die durchschnittliche Anzahl der Anfragen im System: 4

Wartezeit und
Abfertigungszeit
zusammen

Durchschnittliche Antwortzeit? (T_{System})

$$N = X \times T \rightarrow T_{\text{System}} = 4 \text{ Anfragen} / 40 \frac{\text{Anfr.}}{\text{Sek}} = 0,1 \text{ Sek}$$

Durchschnittliche Wartezeit? (T_{Warten})

$$(T_{\text{System}} - T_{\text{Festplatte}}) = (0,1 \text{ s} - 0,0225 \text{ s}) = 0,0775 \text{ s}$$

Der Satz von Little – Beispiel

System



- Die Anfragen werden in eine Warteschlange vor der Festplatte gestellt
- Durchsatz der Festplatte: 40 Anfragen/Sek
- Die durchschnittliche Anzahl der Anfragen im System: 4

Durchschnittliche Anzahl der Anfragen in der Warteschlange?

$$(N_{\text{System}} - N_{\text{Festplatte}})$$

$$4 \text{ Anfragen} - 0,9 \text{ Anfragen} = 3,1 \text{ Anfragen}$$

Der Satz von Little in der Praxis

■ Simulation

- Dobson&Shumsky
- <https://youtu.be/UjzXQPGBaNA>

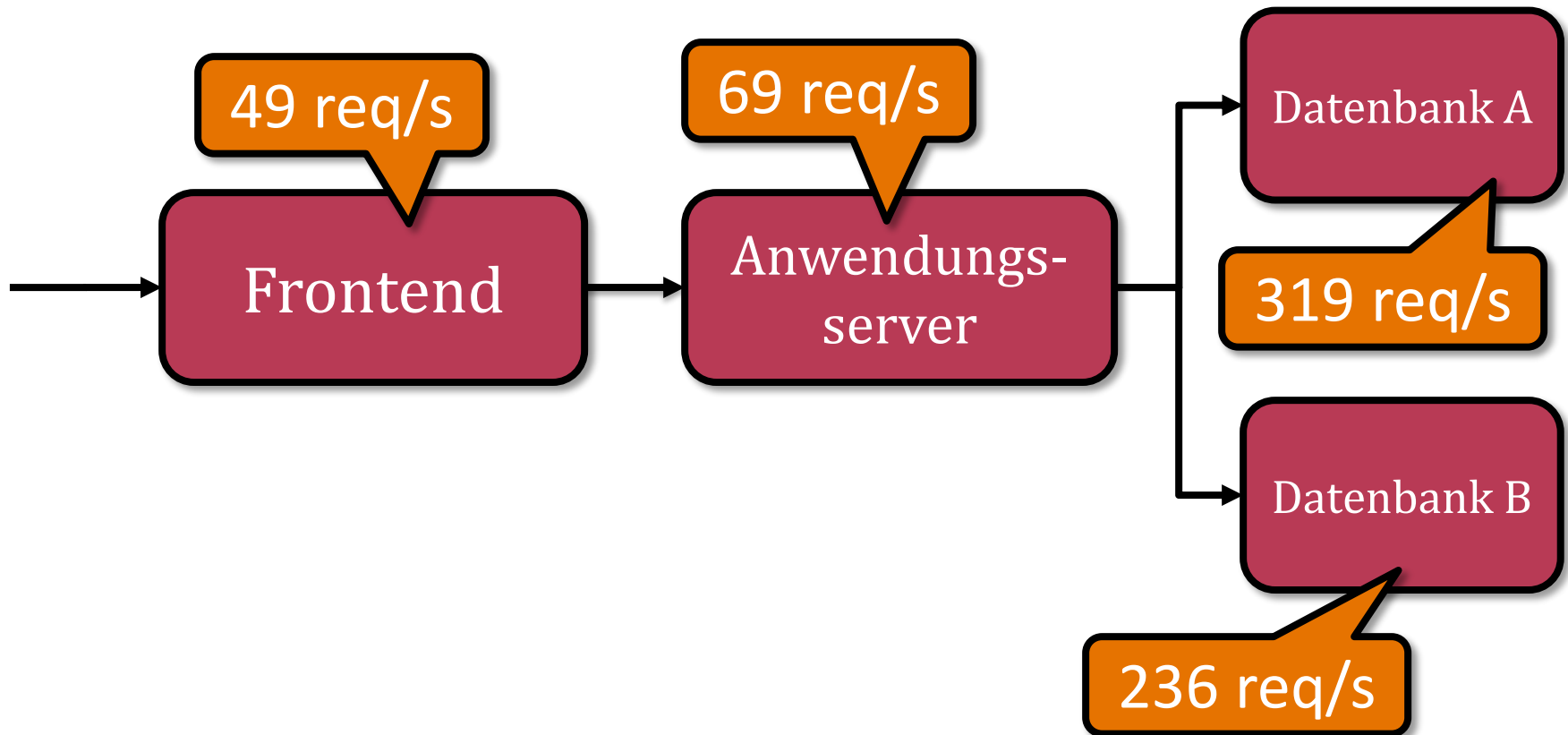
■ Warum wird es unterrichtet?

- <http://pubsonline.informs.org/doi/pdf/10.1287/ited.7.1.106>

■ Beispiele

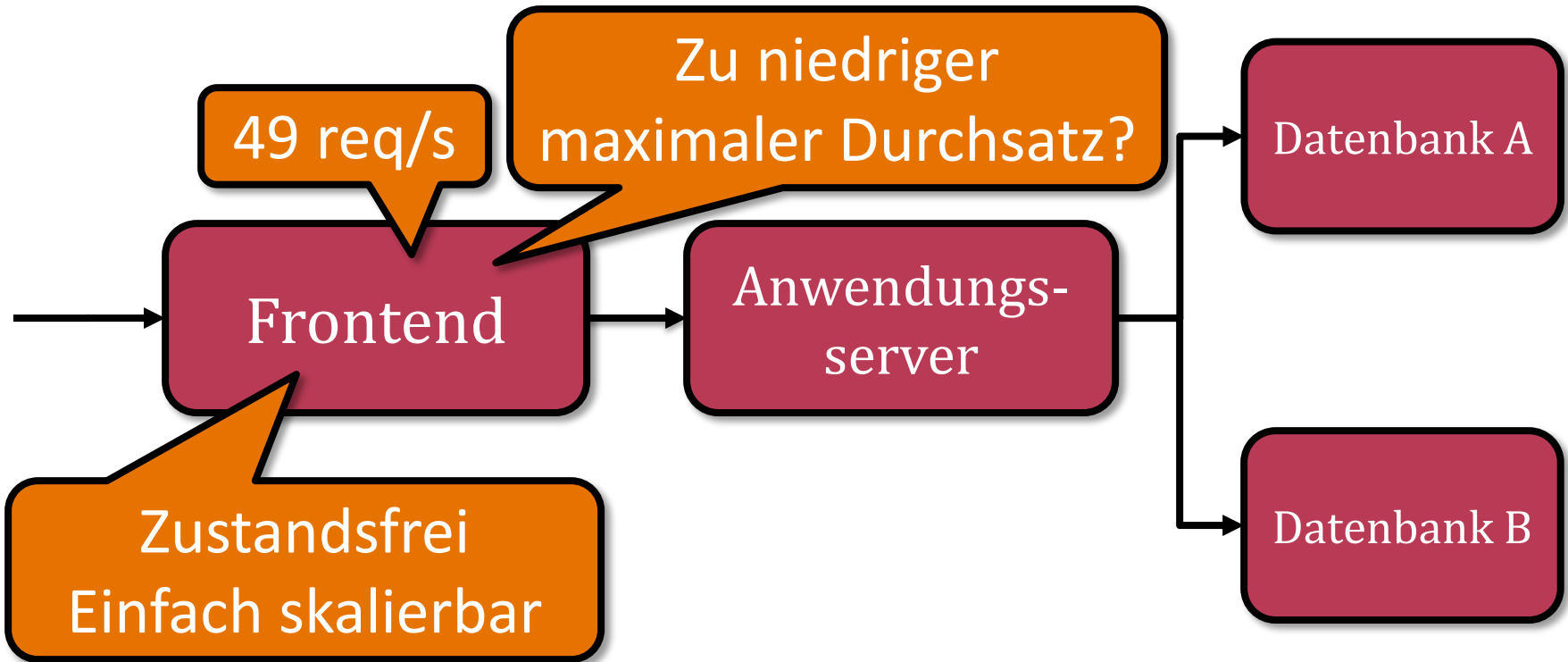
- <http://web.mit.edu/sgraves/www/papers/Little's%20Law-Published.pdf>
 - Z.B.: Wie lange liegen die Weinflaschen im Keller?
 - Der Keller ist durchschnittlich so um $\frac{2}{3}$ voll. (~160 Flaschen)
 - Wir kaufen monatlich durchschnittlich um die 8 Flaschen.
 - Laut dem Satz von Little liegen die Flaschen $T=N/X$, also $160/8=20$ Monate im Keller.

Leistung in einem 3-Schichten-System



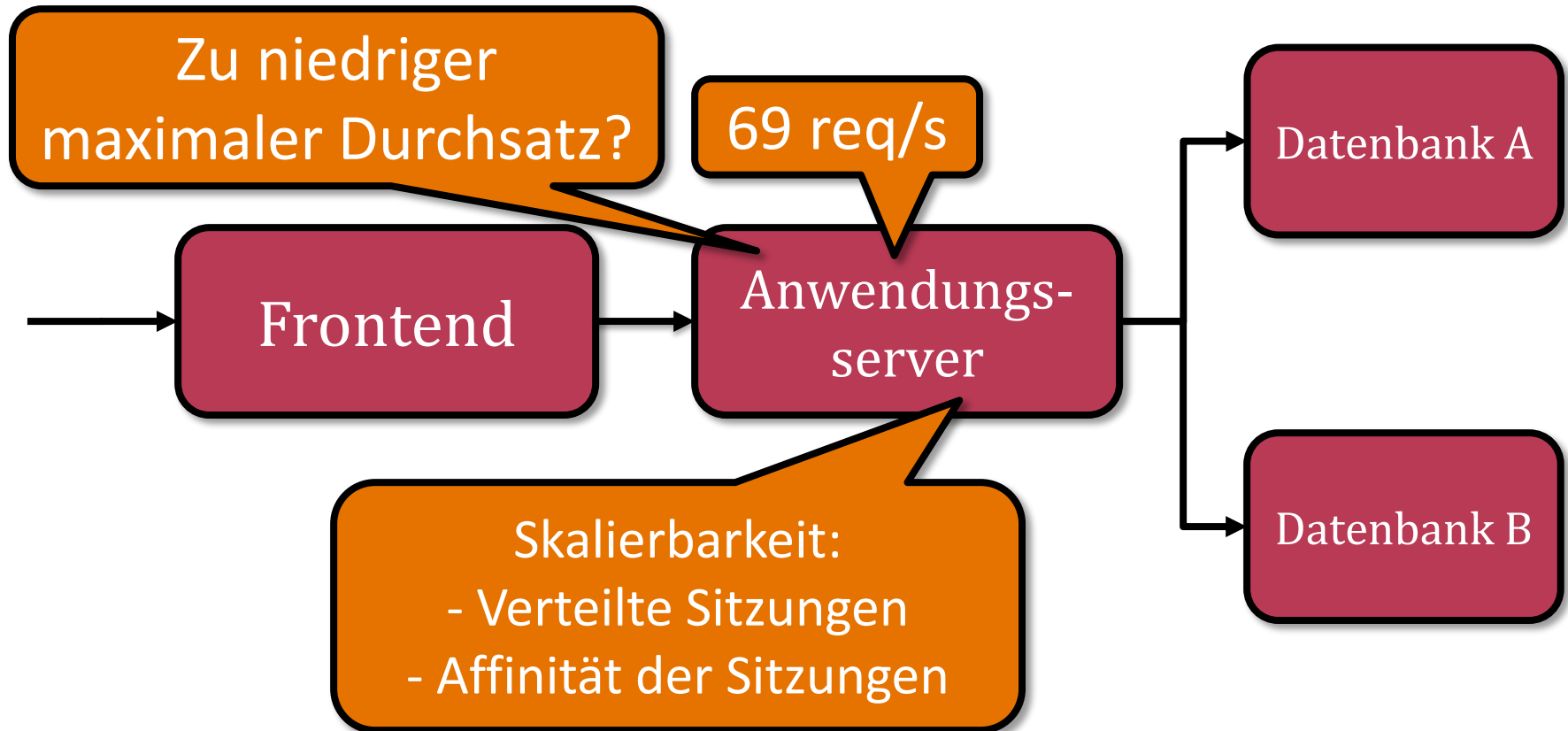
Diese Zahlen beziehen sich auf die Ankunftsrate des Gesamtsystems! Z.B. „Datenbank A“ wird zum Engpass, wenn das Gesamtsystem 319 Anfragen pro Sekunde bekommt.

Leistung in einem 3-Schichten-System



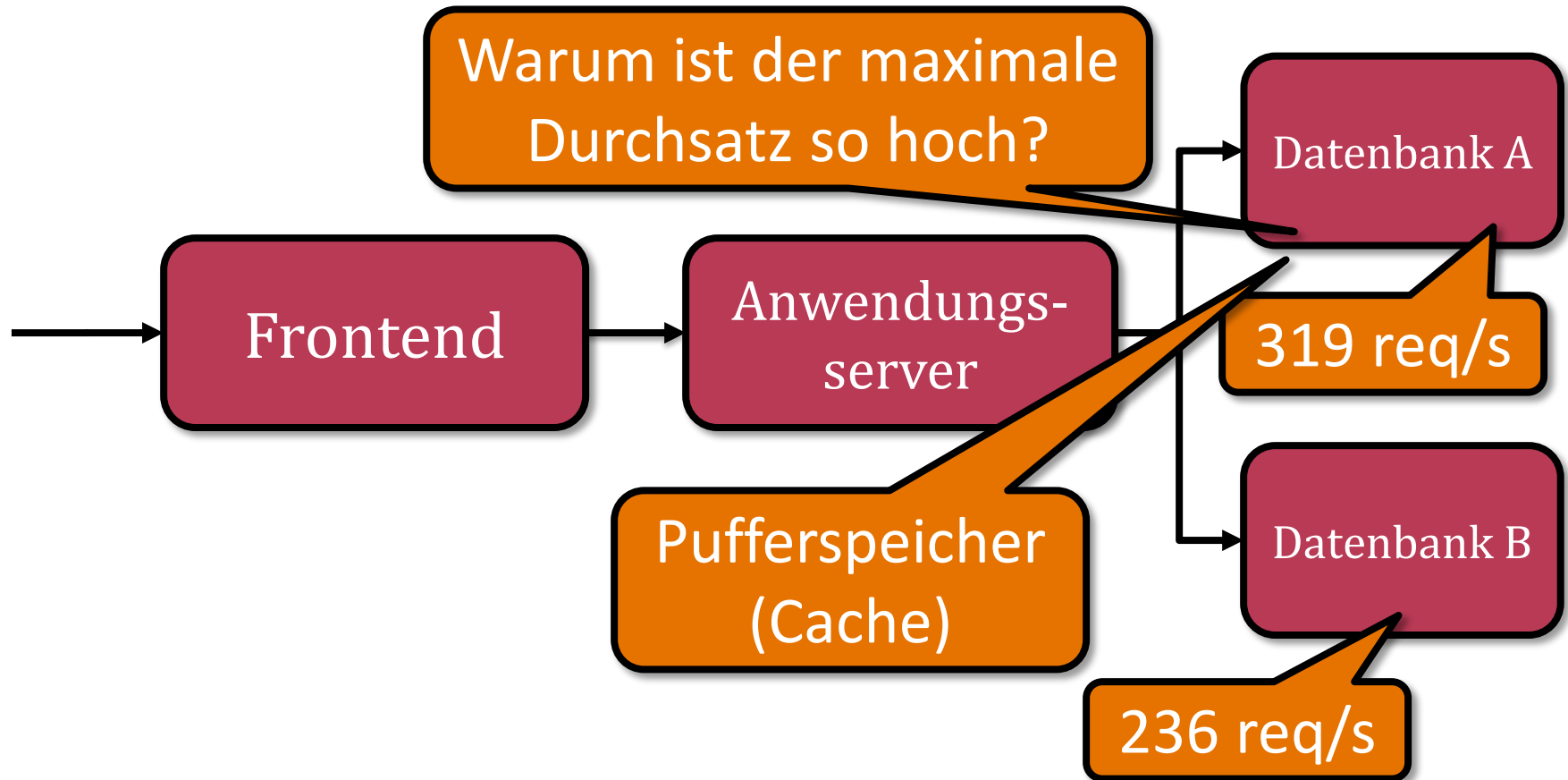
Diese Zahlen beziehen sich auf die Ankunftsrate des Gesamtsystems! Z.B. „Datenbank A“ wird zum Engpass, wenn das Gesamtsystem 319 Anfragen pro Sekunde bekommt.

Leistung in einem 3-Schichten-System



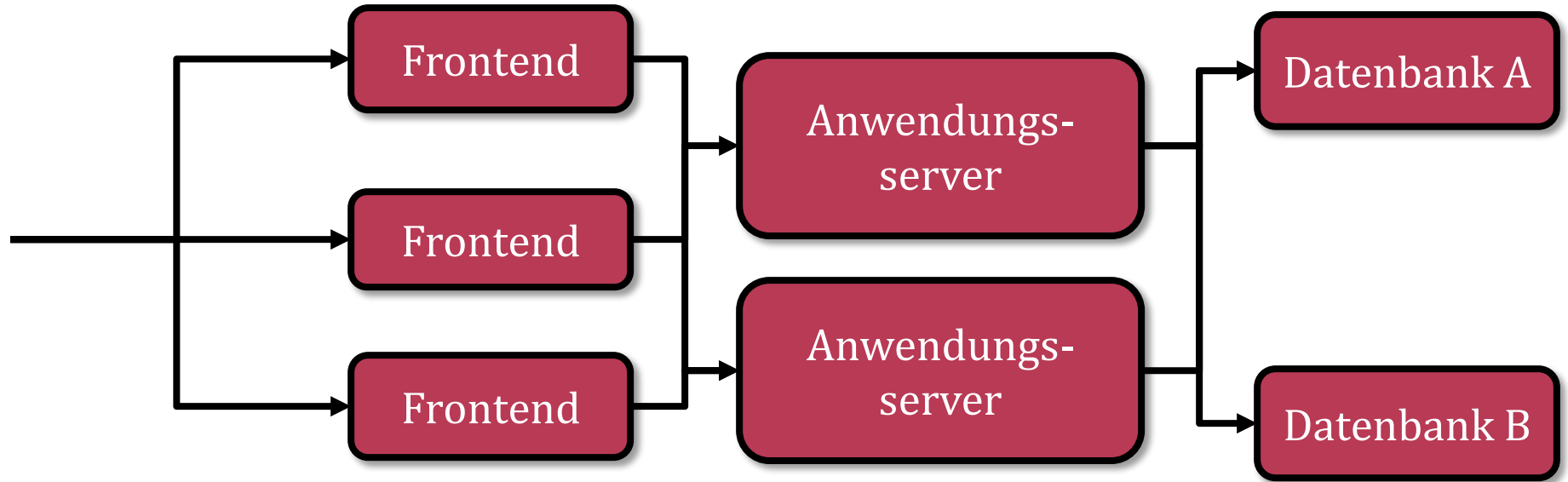
Diese Zahlen beziehen sich auf die Ankunftsrate des Gesamtsystems! Z.B. „Datenbank A“ wird zum Engpass, wenn das Gesamtsystem 319 Anfragen pro Sekunde bekommt.

Leistung in einem 3-Schichten-System



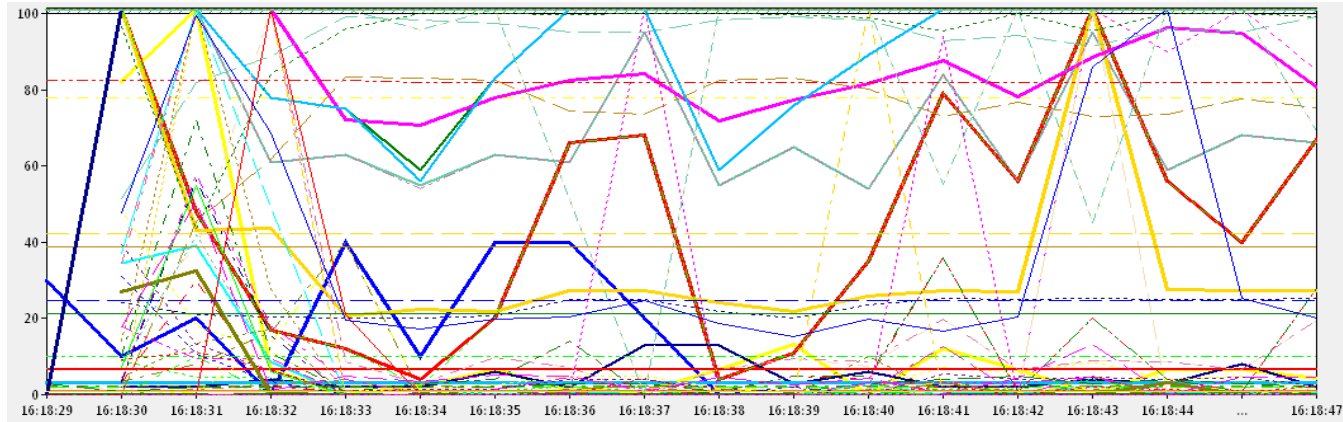
Diese Zahlen beziehen sich auf die Ankunftsrate des Gesamtsystems! Z.B. „Datenbank A“ wird zum Engpass, wenn das Gesamtsystem 319 Anfragen pro Sekunde bekommt.

3-Schichten-Architektur in der Wirklichkeit



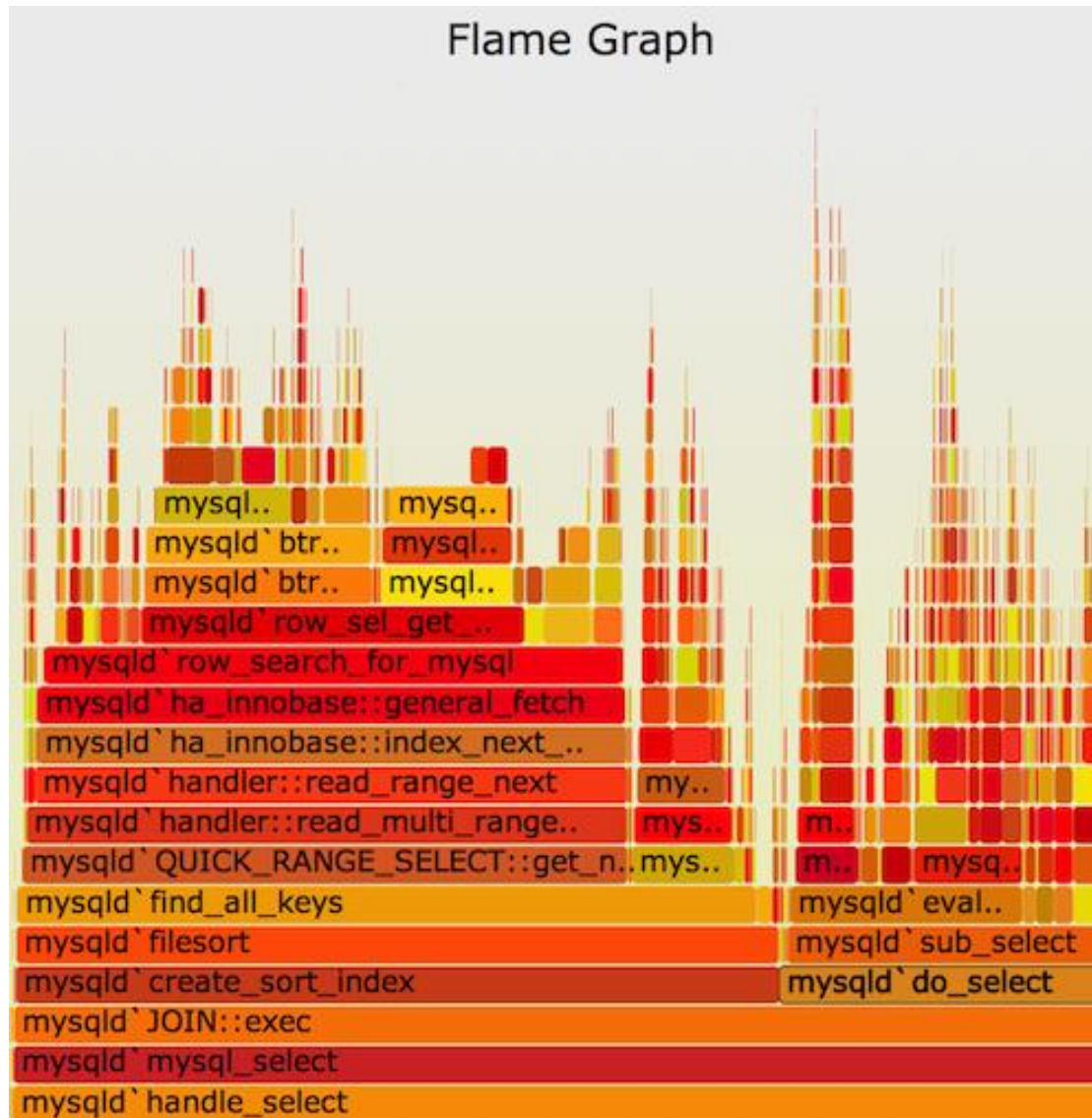
Was soll gemessen werden?

- Was ist wichtig?
- Metriken „im kleinen“
 - z.B. Task manager, Resource monitor, das gleiche auf Serverseite



- Metriken “im großen”
 - z.B. virtualisierte Infrastrukturen
- Was ist wichtig denn?

Beispiel: was wird so lange gerechnet?



<http://www.brendangregg.com/flamegraphs.html>

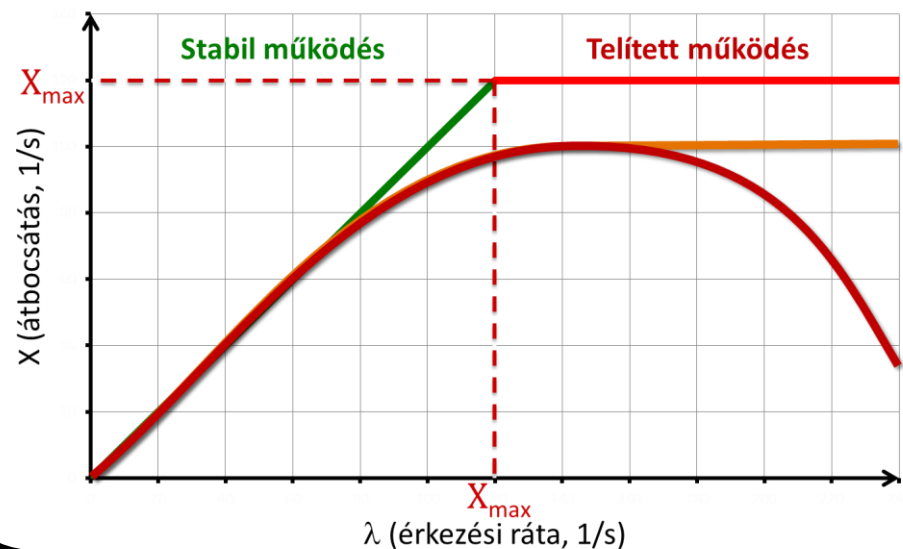
Lug und Trug

- In der Praxis sind die Werte nicht einfach zu messen
 - z.B. die Antwortzeit variiert
 - Die Ankunftsrate variiert auch
- Die Anwendungen konkurrieren
 - ($2 * X \neq X + X$)
- Die Bedienzeit einer Aufgabe kann Datenabhängig sein
- Die Ressourcen sollen richtig ausgewählt werden
 - Die Lastverteilung kann kritisch sein



Lug und Trug

- In der Praxis sind die Werte nicht einfach zu messen
 - z.B. die Antwortzeit variiert
 - Die Ankunftsrate variiert auch
- Die Anwendungen konkurrieren
 - ($2 * X \neq X + X$)
- Die Bedienzeit einer Datenabhängig sein
- Die Ressourcen sollen
 - Die Lastverteilung kann



Besichtigungszahl

Der Satz
von Little

Der Satz
von Zipf

Änderungen der Last

LASTMODELLE: DER SATZ VON ZIPF

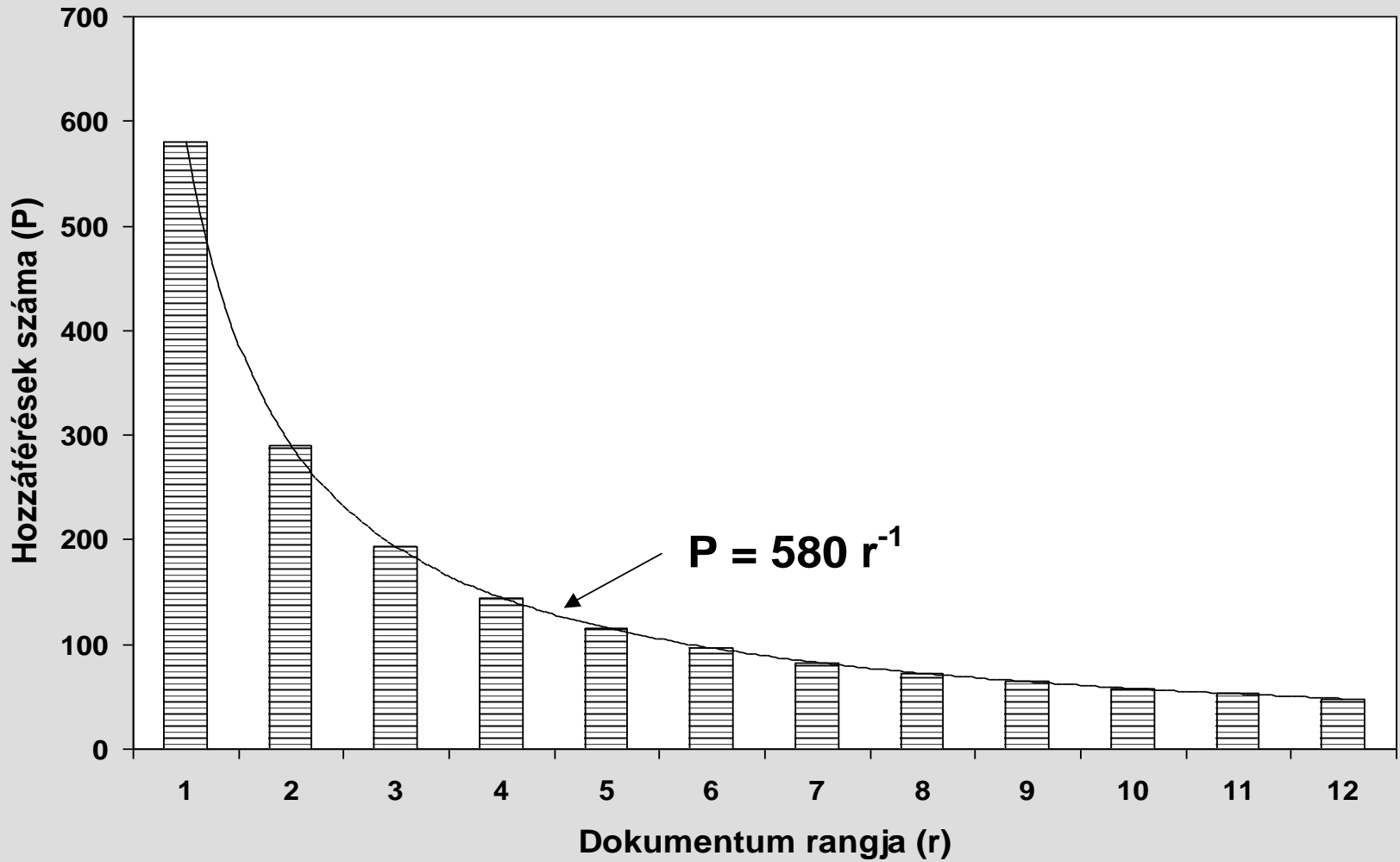
Der Satz von Zipf

- Ursprünglich:
Auftrittshäufigkeit von Wörter
in *Korpus*texten weist eine
markante Verteilung auf
 - Es stellte sich heraus, dass es
nicht nur für sprachgebundene
Texte gilt
 - Anwendungen in mehreren
Wissenschaftsgebieten



George Kingsley Zipf
(1902–1950)
US-amerikanischer
Linguist

Der Satz von Zipf – Beispiele



Der Satz von Zipf – Beispiele

- Hitlisten
- Einwohneranzahl von Städten nach ihrer Rangfolge
- Charakteristik des Internet-Verkehrs
- Beliebtheit von Unterseiten von Webseiten
- Die Entwicklung der open source OS
- (im Allgemeinen: Potenzgesetz)

Der Satz von Zipf – Die Formel

$$R_i \sim \frac{1}{i^\alpha} \qquad f \sim \frac{1}{p}$$

- R_i – Häufigkeit des i . Wortes
 - $i=1$ für das häufigste Wort
 - $i=2$ für das zweithäufigste
 - ...
- α – korpuspezifischer Wert
 - in der Nähe von 1
- Vereinfachung ($\alpha = 1$):
 - f (frequency):
Auftrittshäufigkeit
 - p (popularity):
Rang des Textes
(in fallender Reihenfolge)

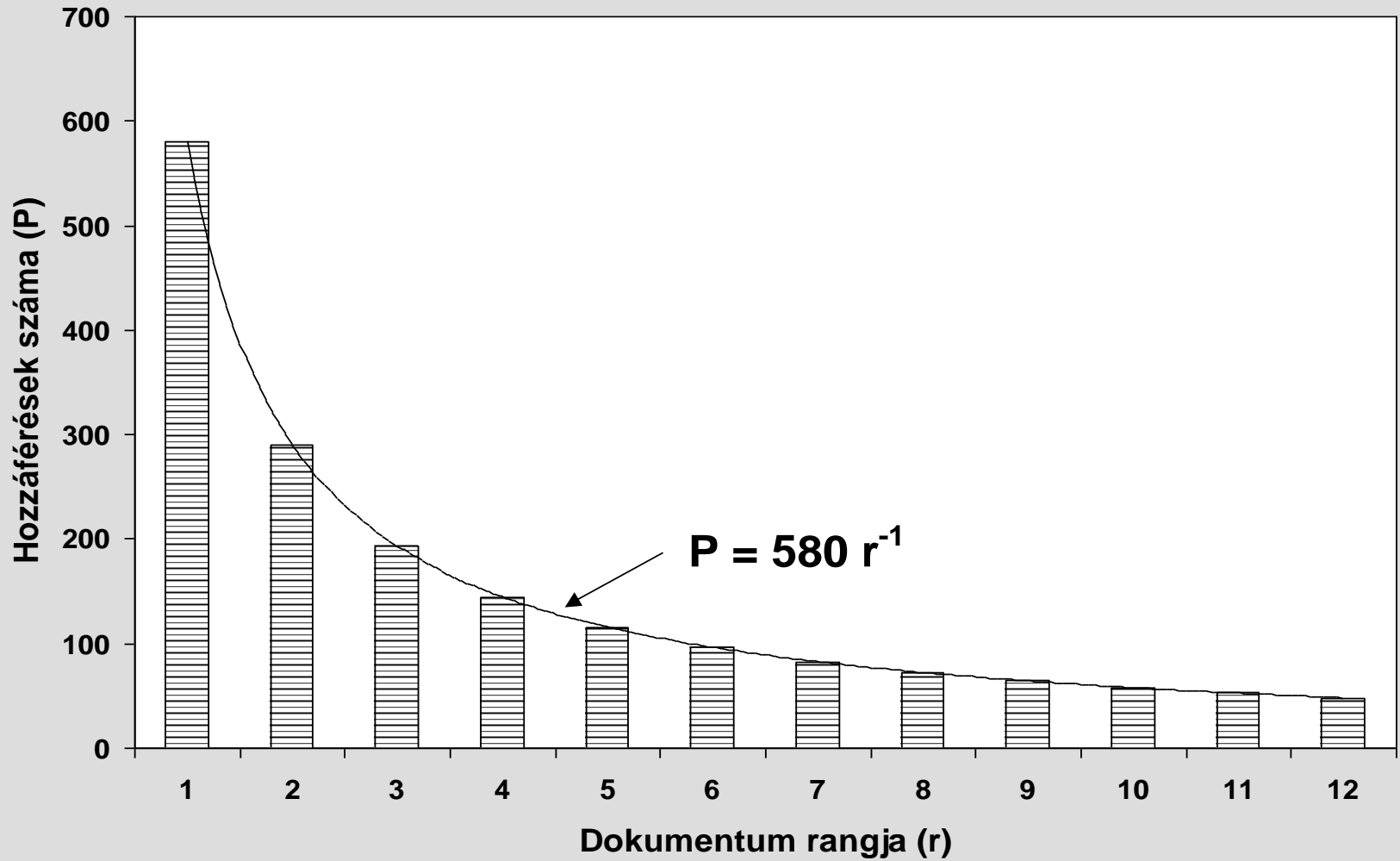
Der Satz von Zipf – für Webdokumente

$$P = \frac{k}{r}$$

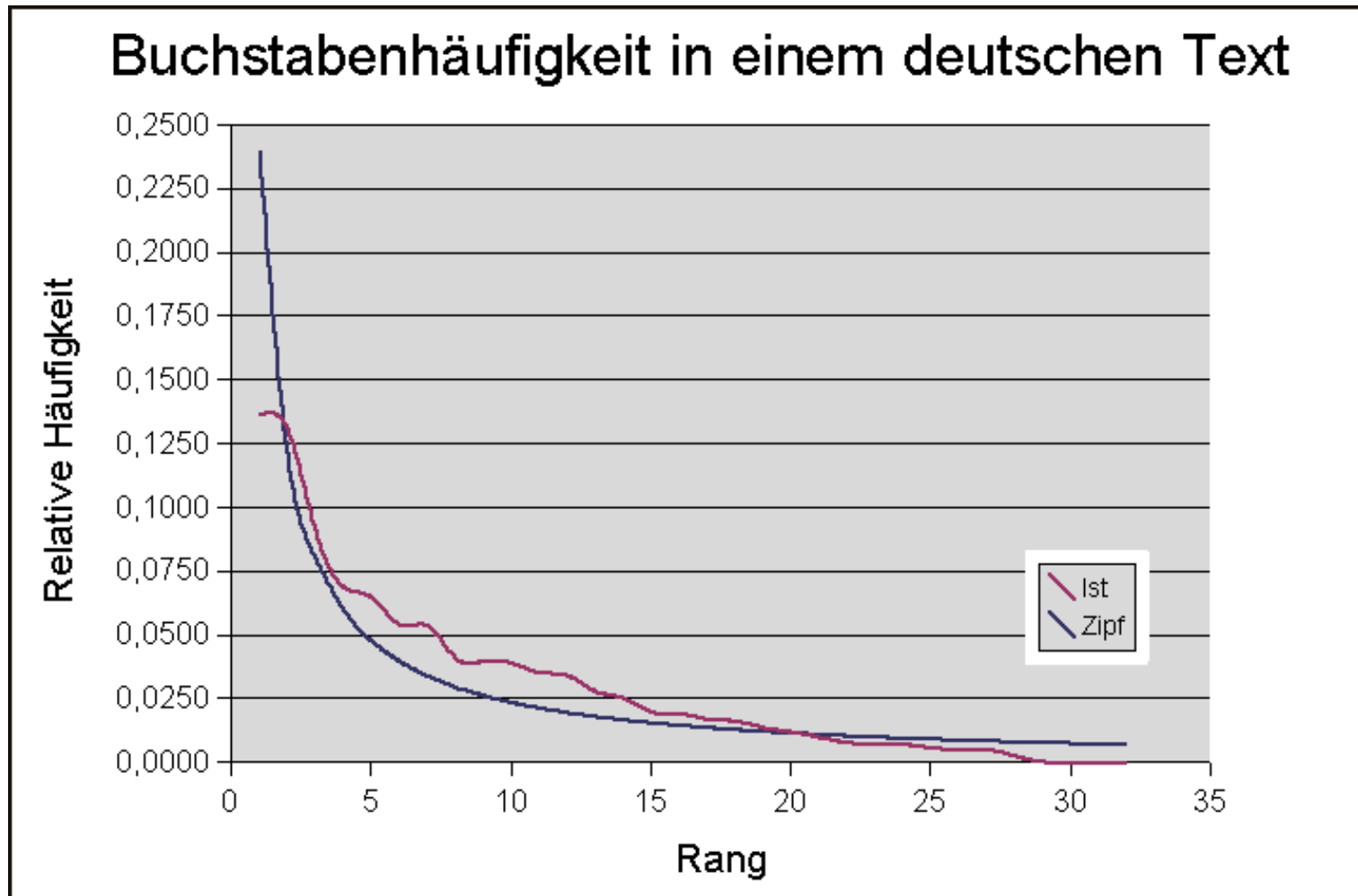
- P – Referenzen (Zugriffe)
- r – Rang (1 = häufigste)
- k – positive Konstante

Mehr dazu: <http://www.hpl.hp.com/research/idl/papers/ranking/adamicglottometrics.pdf>

Zipf – Beispiel



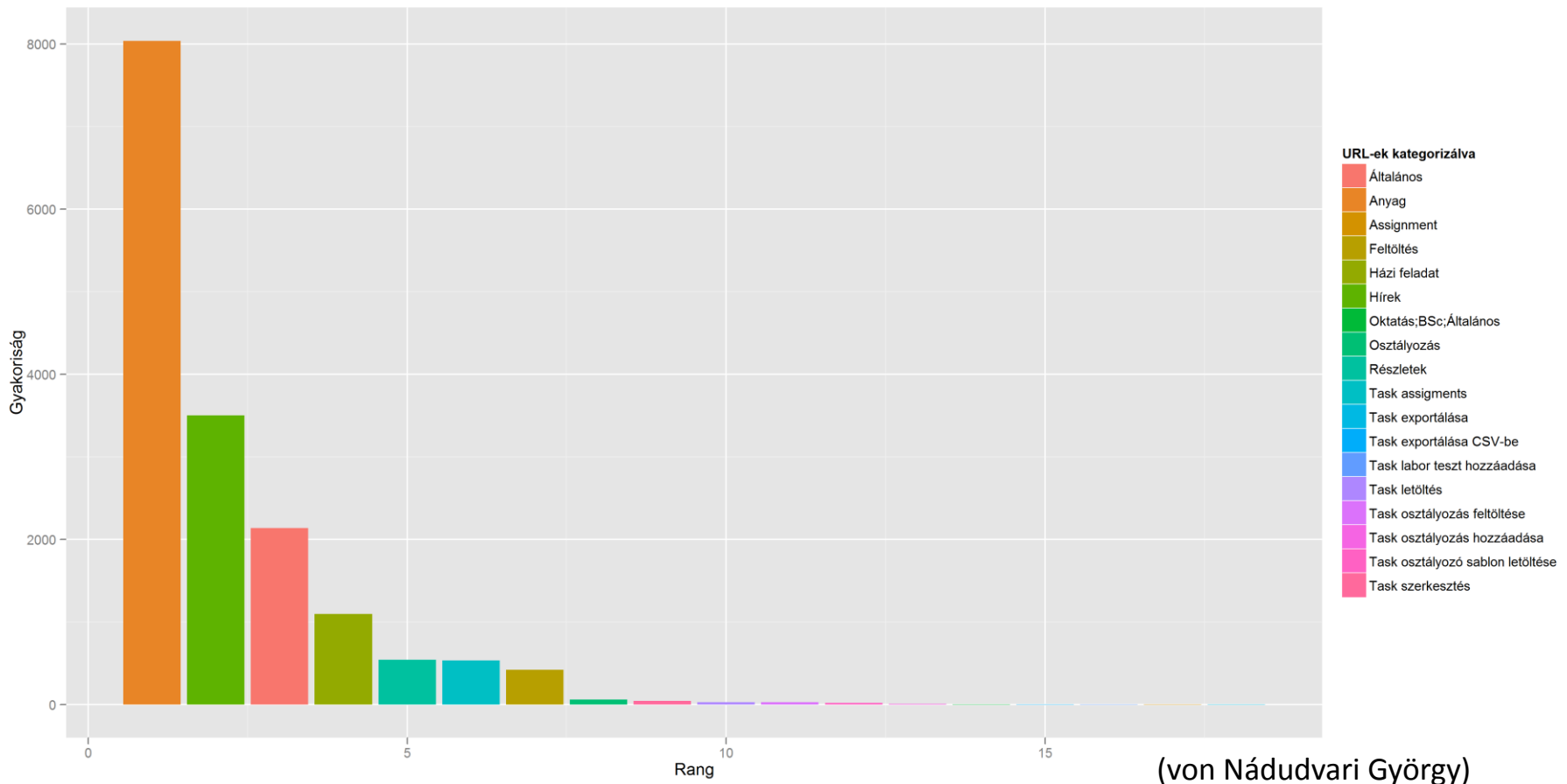
Zipf – Beispiel



<https://upload.wikimedia.org/wikipedia/commons/5/53/Zipf-Verteilung-Buchstaben.png>

Zipf – Beispiel: Gruppenwebseite

- Besuchshäufigkeit der Seiten der LVA Systemmodellierung



Besichtigungszahl

Der Satz
von Little

Der Satz
von Zipf

Änderungen der Last

ÄNDERUNGEN DER LAST

Charakteristiken der Last

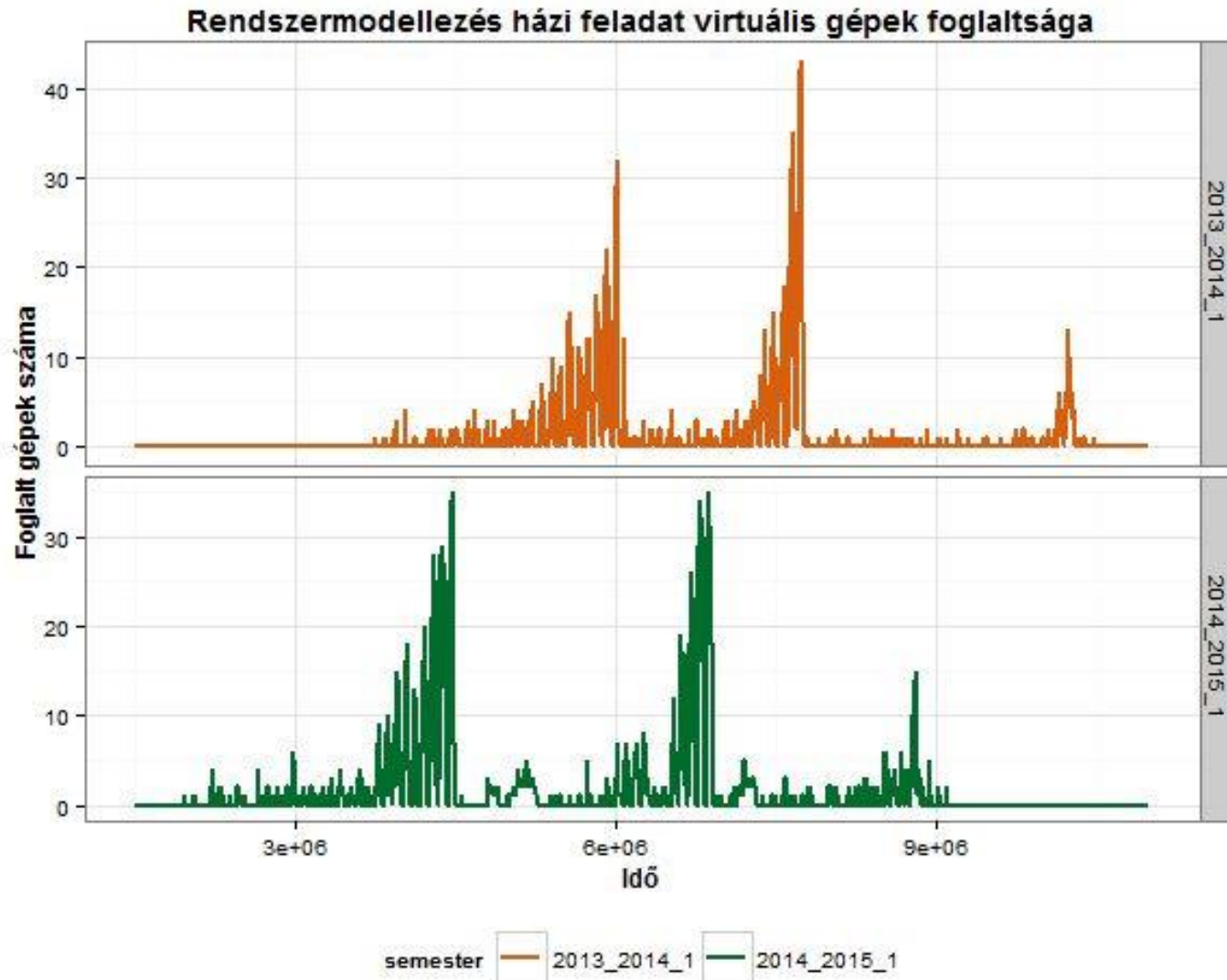
- Bisher:
 - Mit Durchschnittswerte gerechnet
 - Das Verhalten des Systems wurde in Abhängigkeit von der *Last(intensität)* betrachtet
 - Die Last nimmt oft nicht (unbedingt) absehbar zu
- In der Wirklichkeit:
 - Das Verhalten des Systems ändert sich *mit der Zeit*
 - Das hat auch technische Folgen
 - Wechseln zwischen den Tasks, Ressourcenreservierung, etc. (z.B. Betriebssysteme)

Änderungen der Last – Beispiel

- Dimensionierung des Systems für die Erstellung der (damals) neuen Personalausweise
 - Es ist abschätzbar, wie viele neue Ausweise werden pro Jahr beantragt.
 - Es ist abschätzbar, wie viele Stunden gibt es in einem Jahr.
 - Wir haben einen Wert [Antrag/Stunde]
 - Kann der als Basis für die Dimensionierung dienen?

- Nehmen wir zwei verschiedene Stunden
 1. 24. Dezember 22-23 Uhr
 2. 15. Juni 16-17 Uhr (Ende des Werktages vor der Haupturlaubszeit)

Systemmodellierung (7. Semester) – in the cloud



Systemmodellierung (7. Semester) – in the cloud

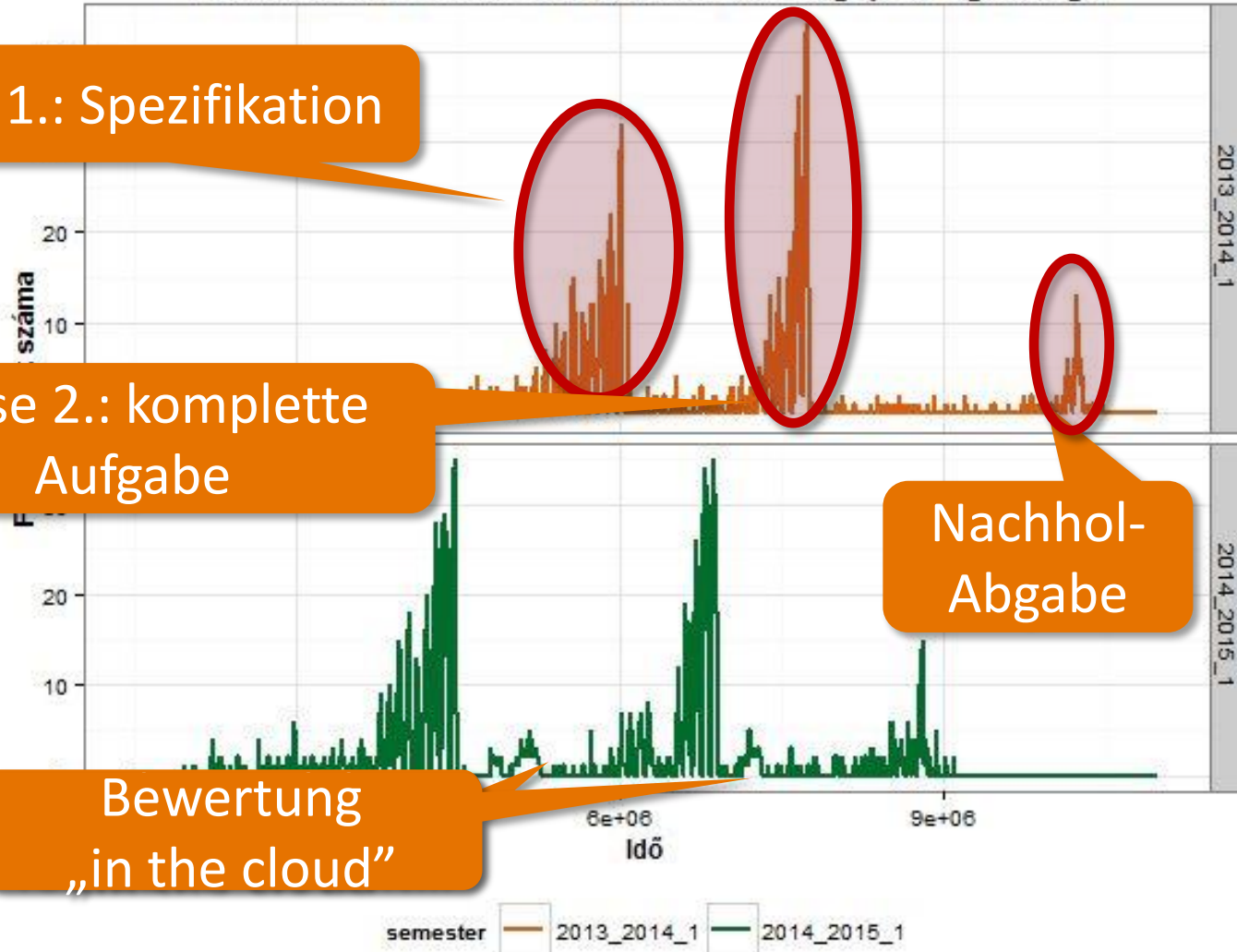
Rendszermodellezés házi feladat virtuális gépek foglaltsága

Phase 1.: Spezifikation

Phase 2.: komplette Aufgabe

Nachhol-
Abgabe

Bewertung
„in the cloud”



Echte (geschichtliche) Lastdaten (iwiw)

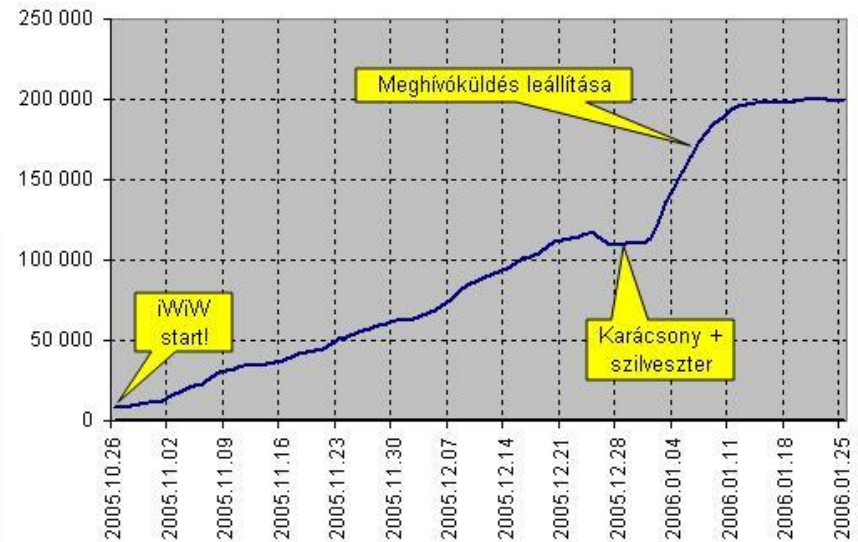
Napi regisztrációk (előző hét nap átlaga)



Eine eigene Schätzfunktion für jeden Abschnitt

- Lineare, exponentielle, logarithmisch, ...
- Regression, mehr dazu in LVA Wahrscheinlichkeitsrechnung

Napi egyedi látogatók (előző hét nap átlaga)



Forrás: <http://www.sg.hu/cikkek/42924/>