### Systeme I: Betriebssysteme

# Kapitel 7 Scheduling

Wolfram Burgard



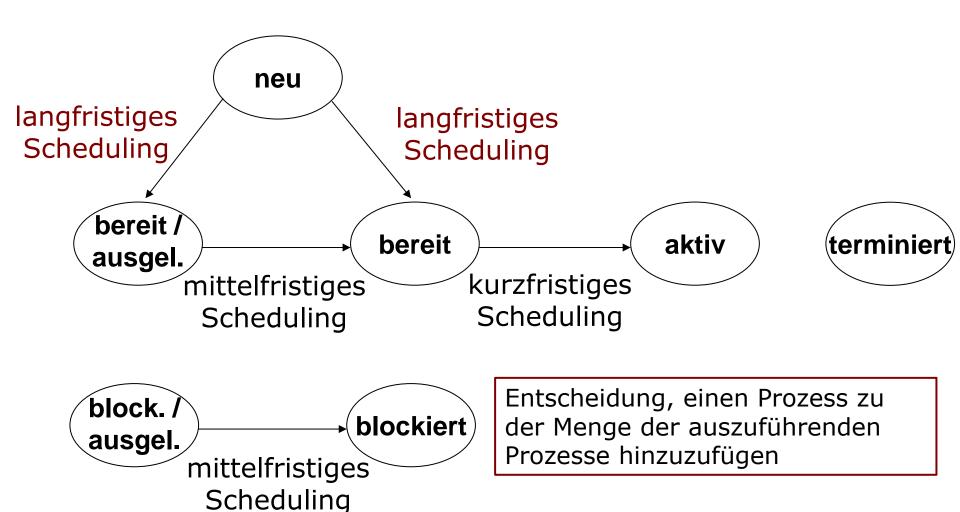
### **Inhalt Vorlesung**

- Aufbau einfacher Rechner
- Überblick: Aufgabe, Historische Entwicklung, unterschiedliche Arten von Betriebssystemen
- Verschiedene Komponenten / Konzepte von Betriebssystemen
  - Dateisysteme
  - Prozesse
  - Nebenläufigkeit und wechselseitiger Ausschluss
  - Deadlocks
  - Scheduling
  - Speicherverwaltung

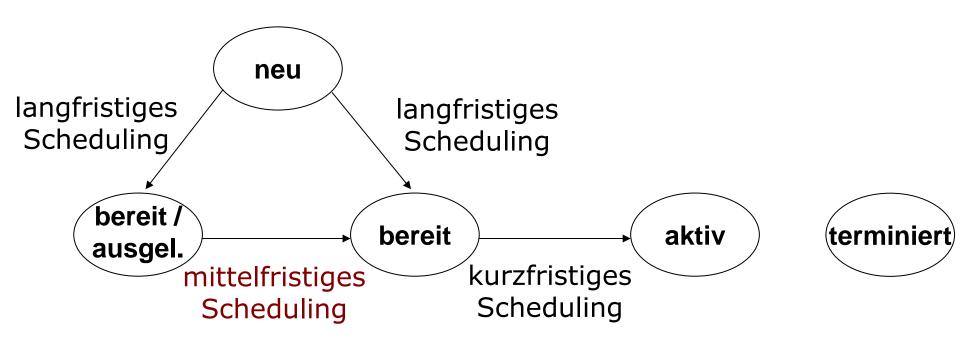
### Einführung

- Mehrprogrammsystem: Im Hauptspeicher werden mehrere Prozesse verwaltet
- Jeder Prozess wird entweder vom Prozessor bearbeitet oder wartet auf ein Ereignis
- Scheduling: Betriebssystem muss entscheiden, welche Prozesse auf den CPU-Kernen Rechenzeit beanspruchen dürfen

### **Drei Arten von Scheduling**



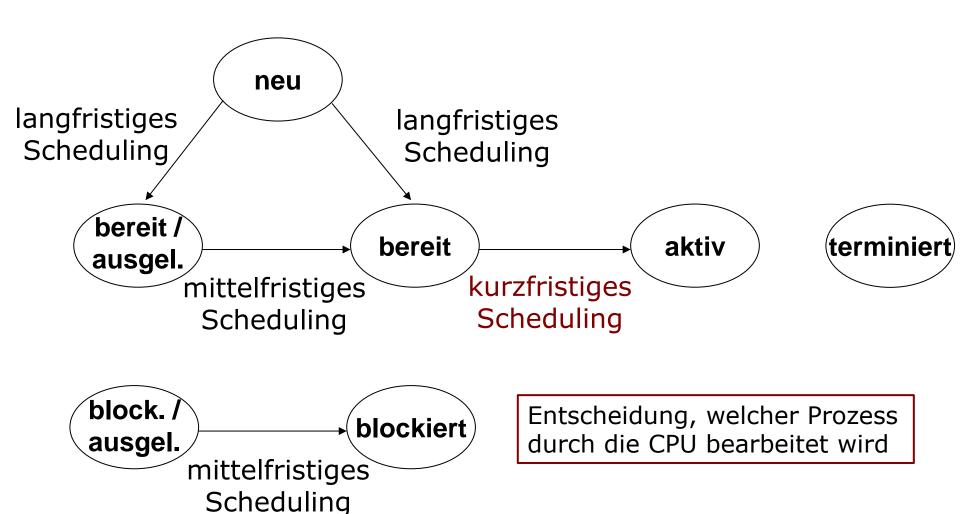
### **Drei Arten von Scheduling**





Entscheidung, einen ausgelagerten Prozess zu den Prozessen hinzuzufügen, die sich im Hauptspeicher befinden (oder umgekehrt)

### **Drei Arten von Scheduling**



### **Kurzfristiges Scheduling**

- Rechenzeit wird Prozessen so zugewiesen, dass "optimale Performance" erreicht wird
- Verschiedene Scheduling-Algorithmen existieren für verschiedene Optimierungsziele
- Beachte: Kontextwechsel kosten Rechenzeit

# Kriterien für das kurzfristige Scheduling (1)

#### Benutzerorientiert:

- Minimale Antwortzeit bei interaktivem System
- Minimale Zeit zwischen Eingang und Abschluss eines Prozesses (Durchlaufzeit)
- Gute Vorhersagbarkeit (unabhängig von Systemauslastung ähnliche Zeit)

#### Systemorientiert:

- Maximale Anzahl von Prozessen, die pro Zeiteinheit abgearbeitet werden (Durchsatz, z.B. pro Stunde)
- Maximale CPU-Auslastung (aktive Zeit)

### **Durchsatz vs. Durchlaufzeit**

- Durchsatz: Anzahl der Prozesse, die vom System z.B. pro Stunde erledigt werden
- Durchlaufzeit: Zeit von Start bis Abschluss
- Hoher Durchsatz heißt nicht unbedingt niedrige Durchlaufzeit
- Für Benutzer ist eher niedrige Durchlaufzeit interessant

# Kriterien für das kurzfristige Scheduling (2)

#### • Allgemein:

- Fairness: Jeder Prozess erhält CPU irgendwann
- Prioritäten müssen eingehalten werden
- Effizienz: Möglichst wenig Aufwand für Scheduling selbst

#### • Echtzeitsysteme:

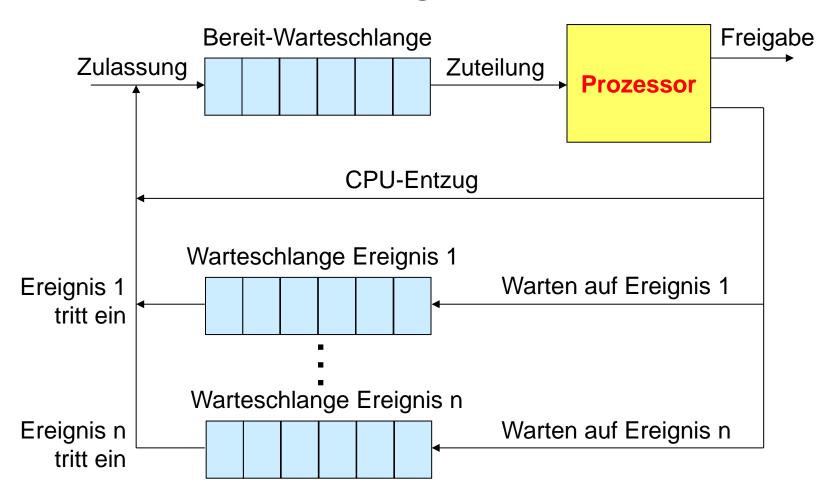
- Vorhersehbares Verhalten
- Einhalten von Deadlines

# Kriterien für das kurzfristige Scheduling (3)

- Abhängigkeiten zwischen den Kriterien
- Beispiel:
  - Kurze Antwortzeit: Viele Wechsel zwischen Prozessen
  - Aber dann: Niedrigerer Durchsatz und mehr Aufwand durch Prozesswechsel
- Scheduling-Strategie muss Kompromiss schließen

### Erinnerung: Warteschlangen

Warteschlangen für bereite Prozesse und für Prozesse, die auf Ereignisse warten

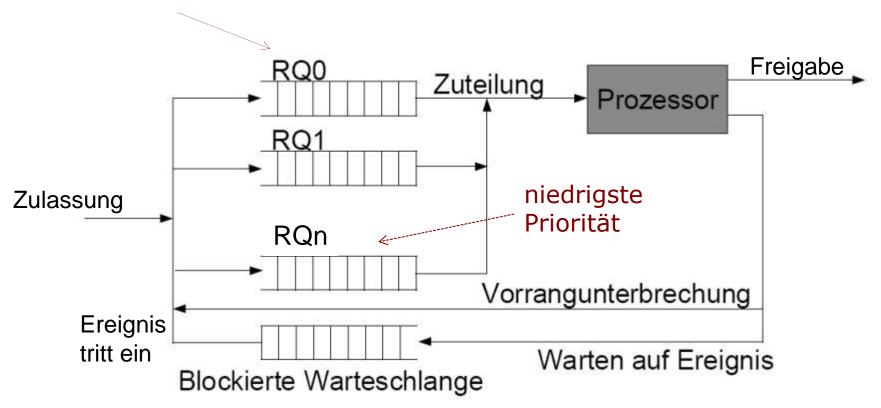


### Prioritäten (1)

- Prioritäten: Mehrere Warteschlangen mit bereiten Prozessen verschiedener Priorität
- Bei Entscheidung der Ablaufplanung: Scheduler beginnt mit der Warteschlange, die bereite Prozesse enthält und die höchste Priorität hat
- Innerhalb Warteschlange: Scheduling-Strategie

### Prioritäten (2)

#### höchste Priorität



### Prioritäten (3)

- Bereiter Prozess in Warteschlange mit höchster Priorität erhält Rechenzeit
- Problem: Verhungern von Prozessen mit geringer Priorität
- Lösung: Ändere Prioritäten entsprechend Alter (später mehr dazu)

## Scheduling-Algorithmen: Prozessauswahl

- Auswahlfunktion legt fest, welcher der bereiten Prozesse als nächstes aktiv wird
- Basierend auf Prioritäten oder auch Ausführungseigenschaften
- Drei Größen von Bedeutung:
  - w (Wartezeit auf CPU seit Erzeugung)
  - e (bisher verbrauchte CPU-Zeit)
  - s (insgesamt benötigte CPU-Zeit, geschätzt)

## Scheduling-Algorithmen: Zeitpunkt der Auswahlentscheidung

- Nicht-präemptives Scheduling:
  - CPU kann einem Prozess nur entzogen werden, wenn er beendet oder blockiert ist
- Präemptives Scheduling:

Aktueller Prozess kann vom Betriebssystem unterbrochen werden, wenn dies richtig erscheint

### First Come First Served (FCFS)

- Nicht-präemptive Strategie
- Strategie:

Wenn ein Prozess beendet oder blockiert ist: Bereiter Prozess, der schon am längsten wartet, wird aktiv

- Auswahlfunktion: max(w)
- Implementiert durch einfache Warteschlange

Prozess	Erzeugungszeit	Benötigte Zeit s
P0	0	23
P1	5	3
P2	13	4

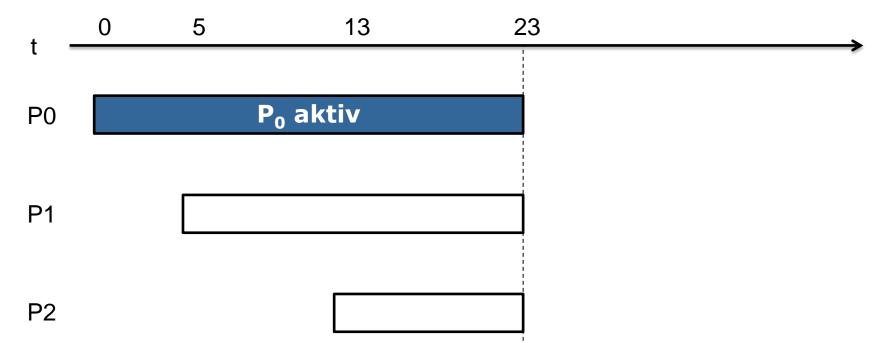
t — 0

P0

P1

P2

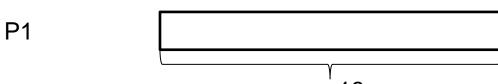
Prozess	Erzeugungszeit	Benötigte Zeit s
P0	0	23
P1	5	3
P2	13	4

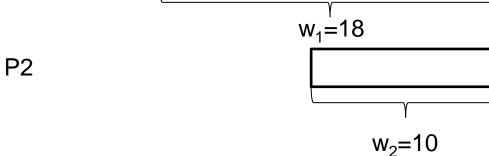


Prozess	Erzeugungszeit	Benötigte Zeit s
P0	0	23
P1	5	3
P2	13	4





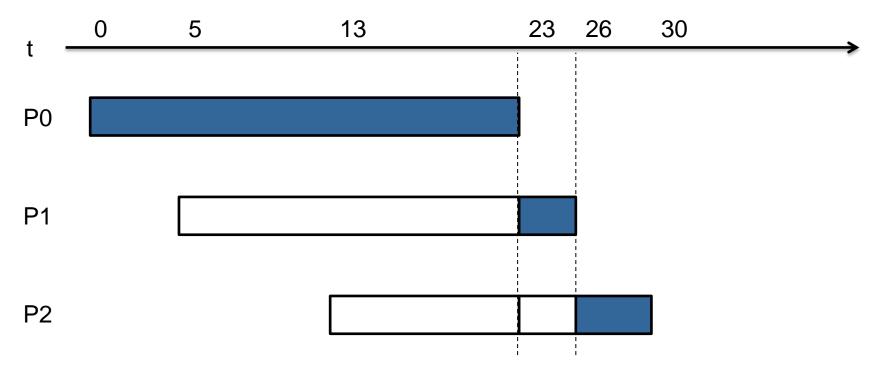




Auswahlstrategie:

max(w)

Prozess	Erzeugungszeit	Benötigte Zeit s
P0	0	23
P1	5	3
P2	13	4



### **Beispiel FCFS - Durchlaufzeiten**

Prozess	Erzeugung	szeit	Benö	tigte	Zeit	S
P0	0		23			
P1	5		3			
P2	13		4			
0	5	13		23	26	30

