

Linux Paging, Caching und Swapping

Inhalte

- Paging
 - Das Virtuelle Speichermodell
 - Die Page Table im Detail
 - Page Allocation und Page Deallocation
 - Memory Mapping & Demand Paging
- Caching
 - Die verschiedenen Caches
- Swapping
 - Welche Pages eines Prozesses werden ausgelagert
 - Der Kernel Swap Demon (kswapd)
 - Freimachen von Speicherseiten

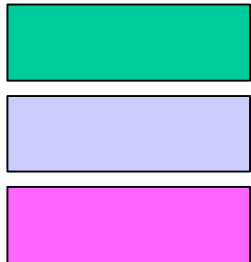
Prozeß 1

VPFN 3
VPFN 2
VPFN 1
VPFN 0

PFN 7
PFN 6
PFN 5
PFN 4
PFN 3
PFN 2
PFN 1
PFN 0

Prozeß 2

VPFN 2
VPFN 1
VPFN 0



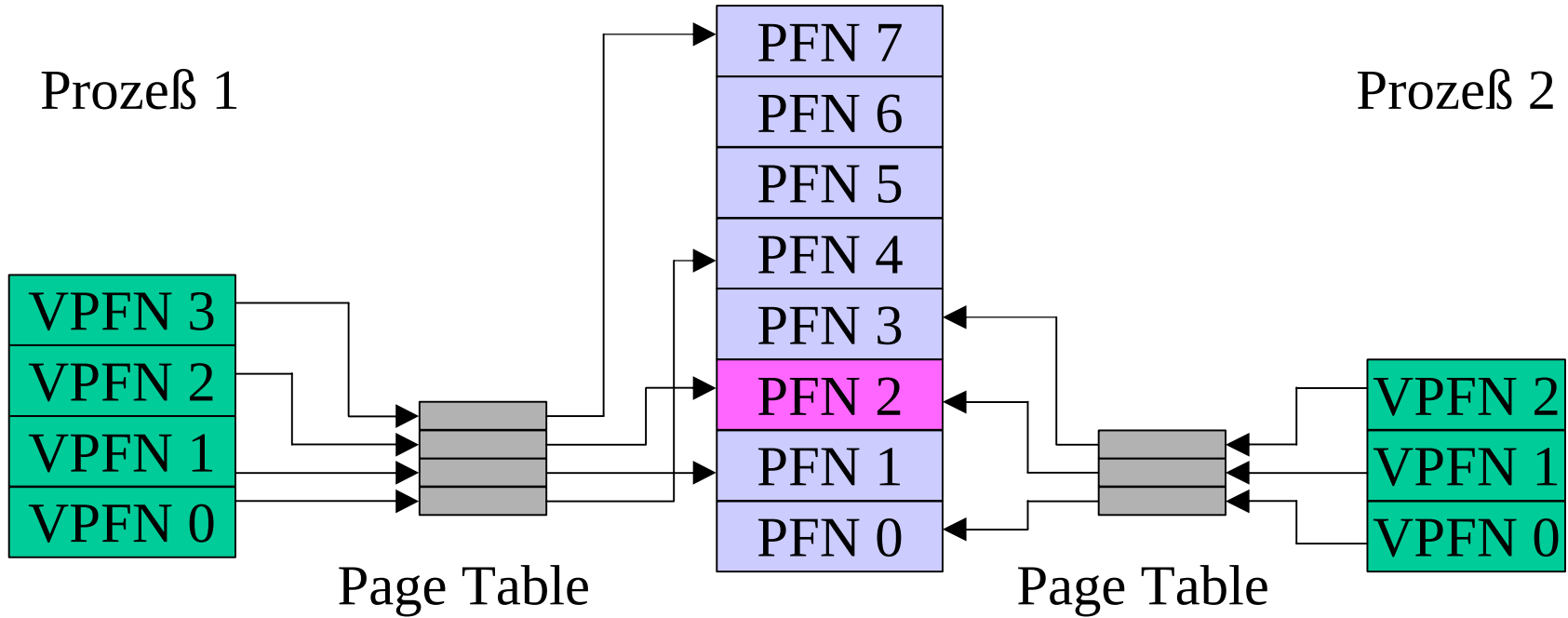
Virtuelle Speicherseite eines Prozesses

Physische Speicherseite eines Prozesses

Physische Speicherseite die von mehreren Prozessen
gemeinsam genutzt wird

Prozeß 1

Prozeß 2



Virtuelle Speicherseite eines Prozesses

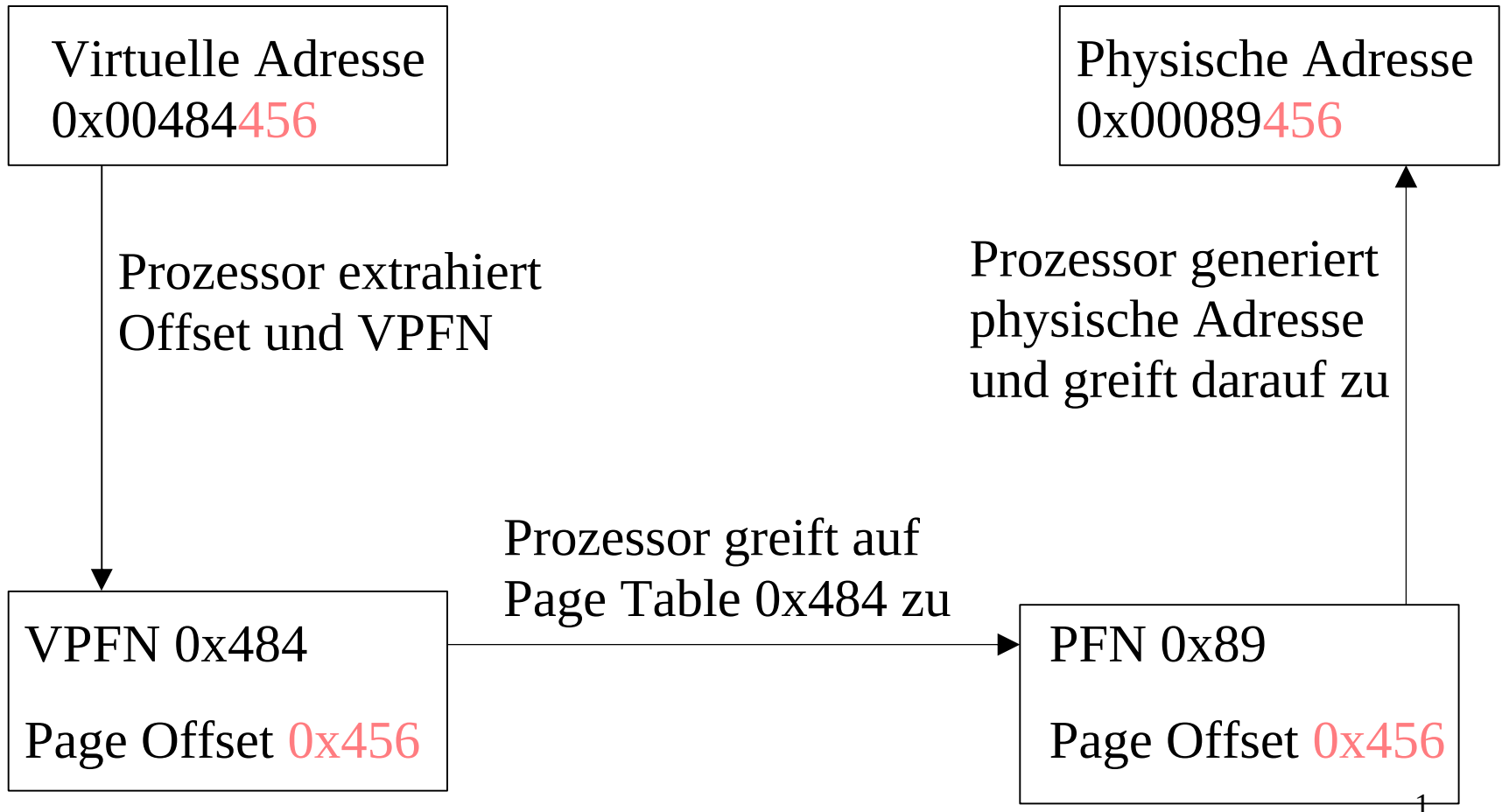
Physische Speicherseite eines Prozesses

Physische Speicherseite die von mehreren Prozessen
gemeinsam genutzt wird

Page Table



Page-Größe bei ix86 Systemen beträgt 4 Kilobyte, also 0x1000 B.



Inhalt

- Paging
 - Das Virtuelle Speichermodell
 - Die Page Table im Detail
 - Page Allocation und Page Deallocation
 - Memory Mapping & Demand Paging
- Caching
 - Die verschiedenen Caches
- Swapping
 - Welche Pages eines Prozesses werden ausgelagert
 - Der Kernel Swap Demon (kswapd)
 - Freimachen von Speicherseiten

Ein einzelner Page Table Eintrag eines Prozesses

V	Zugriffsrechte	D		PFN
---	----------------	---	--	-----



Ein einzelner Page Table Eintrag eines Prozesses

V	Zugriffsrechte	D		PFN
---	----------------	---	--	-----



Valid gesetzt & PFN gesetzt → Seite vorhanden

Valid gelöscht & PFN gelöscht → Seite ungültig (Page fault)

Ein einzelner Page Table Eintrag eines Prozesses

V	Zugriffsrechte	D		PFN
---	----------------	---	--	-----

↓
„Valid“ Flag
„Page Dirty“ Flag

Valid gesetzt & PFN gesetzt → Seite vorhanden

Valid gelöscht & PFN gelöscht → Seite ungültig (Page fault)

Valid gesetzt & PFN gelöscht → Page fault: Demand Paging

Valid gelöscht & PFN gesetzt → Page fault: Seite im Swap

Ein einzelner Page Table Eintrag eines Prozesses



↓
„Valid“ Flag

„Page Dirty“ Flag

Eine neue Page wird geladen

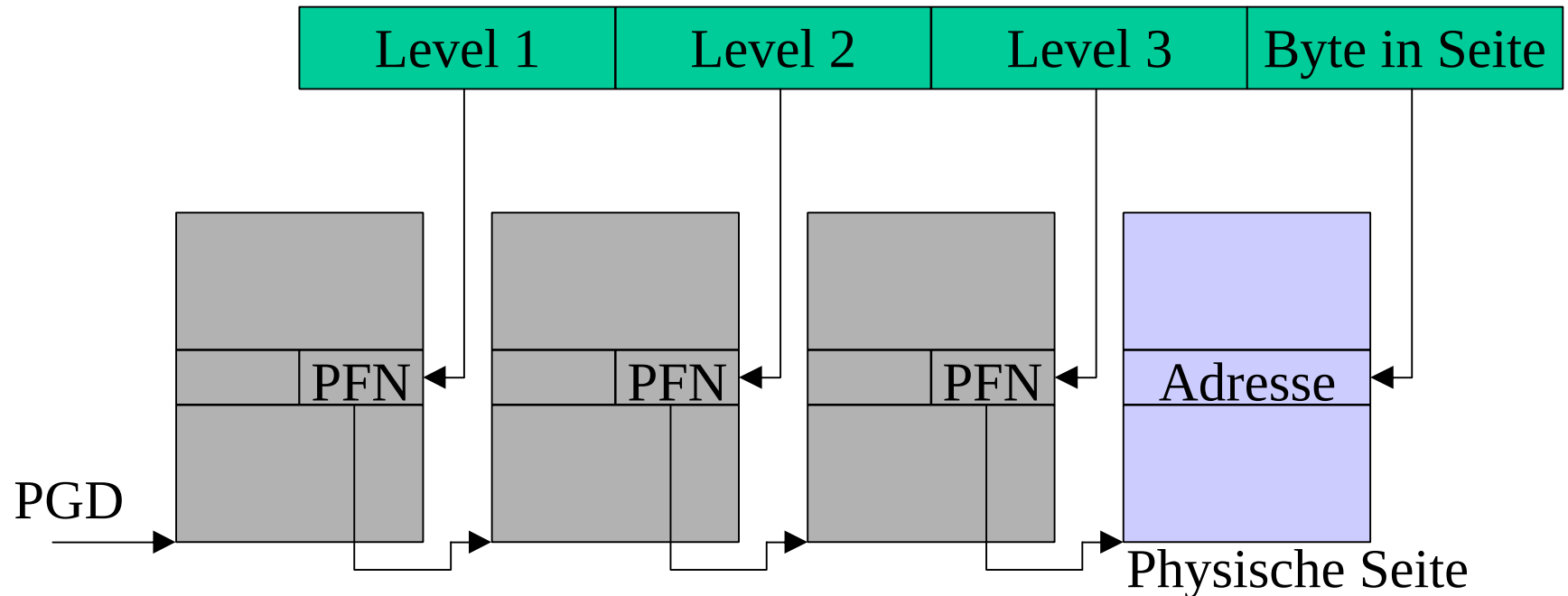
Page wird geändert (beschrieben)

Page wird nicht beschrieben

Page wird dringend für einen anderen Prozeß benötigt

Page wird auf Datenträger
ausgelagert in den Swap Bereich

Seite wird verworfen₁



PGD: „Page Global Directory“. Vom Kernel initialisiert. Weist auf den ersten Page Table Level.

Inhalt

- **Paging**
 - Das Virtuelle Speichermodell
 - Die Page Table im Detail
 - **Page Allocation und Page Deallocation**
 - Memory Mapping & Demand Paging
- **Caching**
 - Die verschiedenen Caches
- **Swapping**
 - Welche Pages eines Prozesses werden ausgelagert
 - Der Kernel Swap Demon (kswapd)
 - Freimachen von Speicherseiten

„mem_map_t“ oder auch „Page“ Struktur:

count	Anzahl der Benutzer, die die Seite benutzen
age	Alter der Seite. Entscheidet, ob die Seite verworfen bzw. ausgelagert wird, wenn wieder Speicherplatz benötigt wird.
map_nr	Physische PFN

free_area Vektor

5
4
3
2
1
0

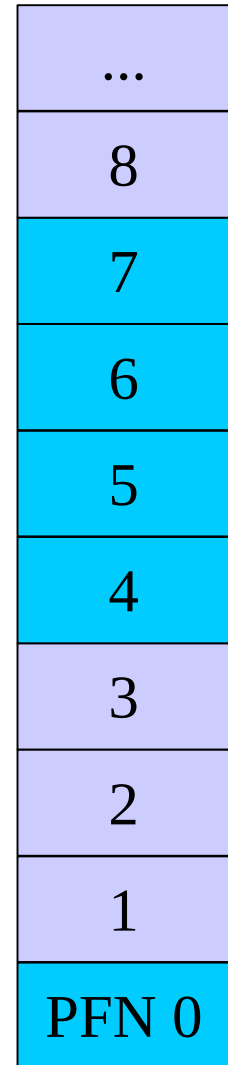
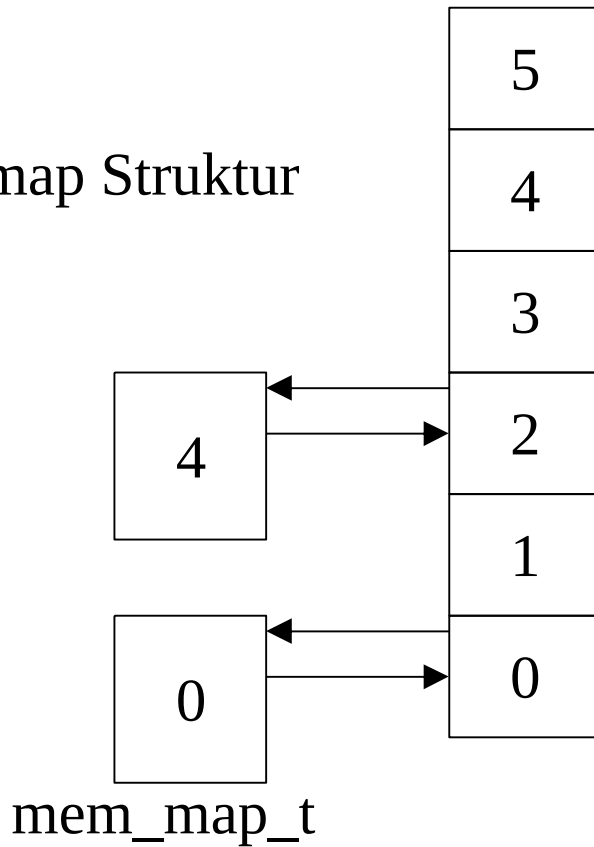
...
8
7
6
5
4
3
2
1
PFN 0



Freie Speicherseite im Hauptspeicher (nicht alloziert) ¹

free_area Vektor

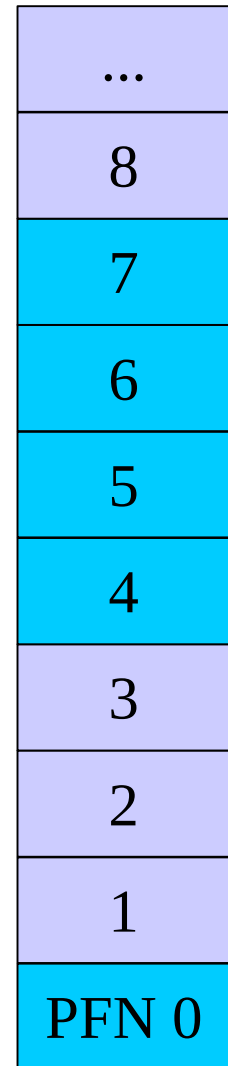
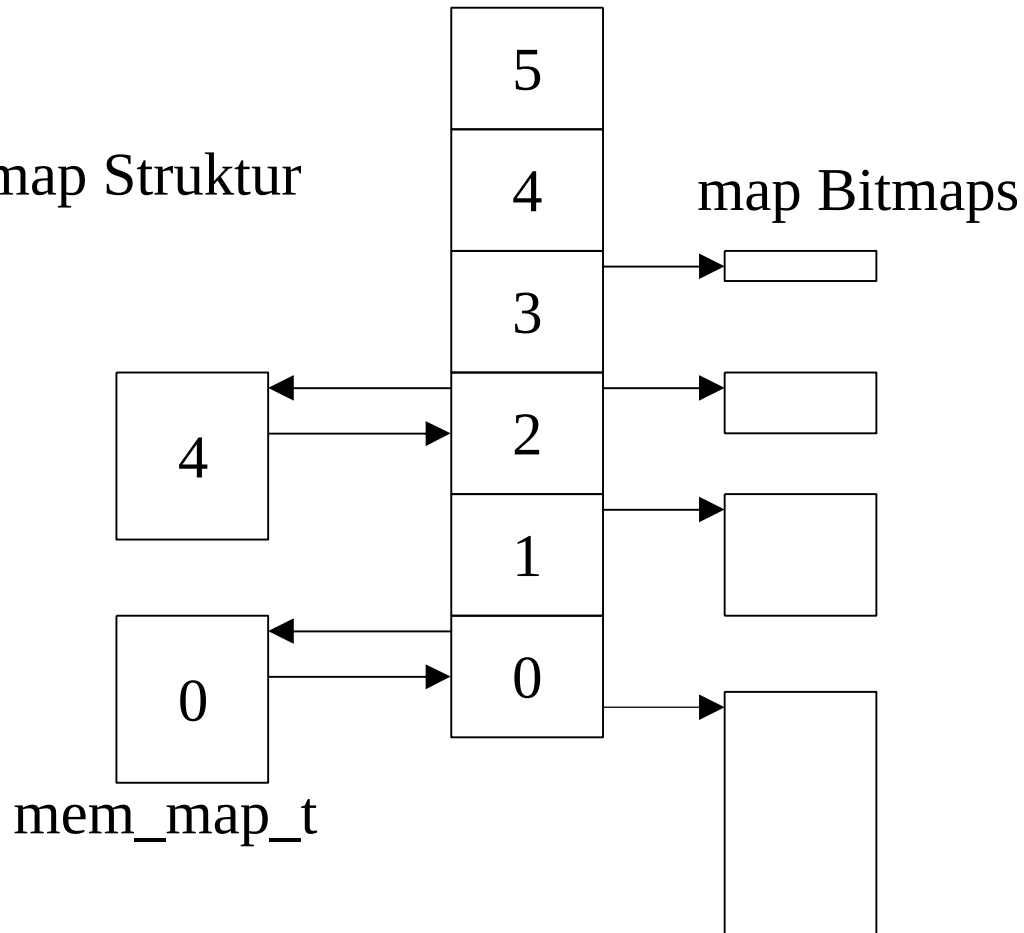
mem_map Struktur



Freie Speicherseite im Hauptspeicher (nicht alloziert) ¹

free_area Vektor

mem_map Struktur



Freie Speicherseite im Hauptspeicher (nicht alloziert) ¹

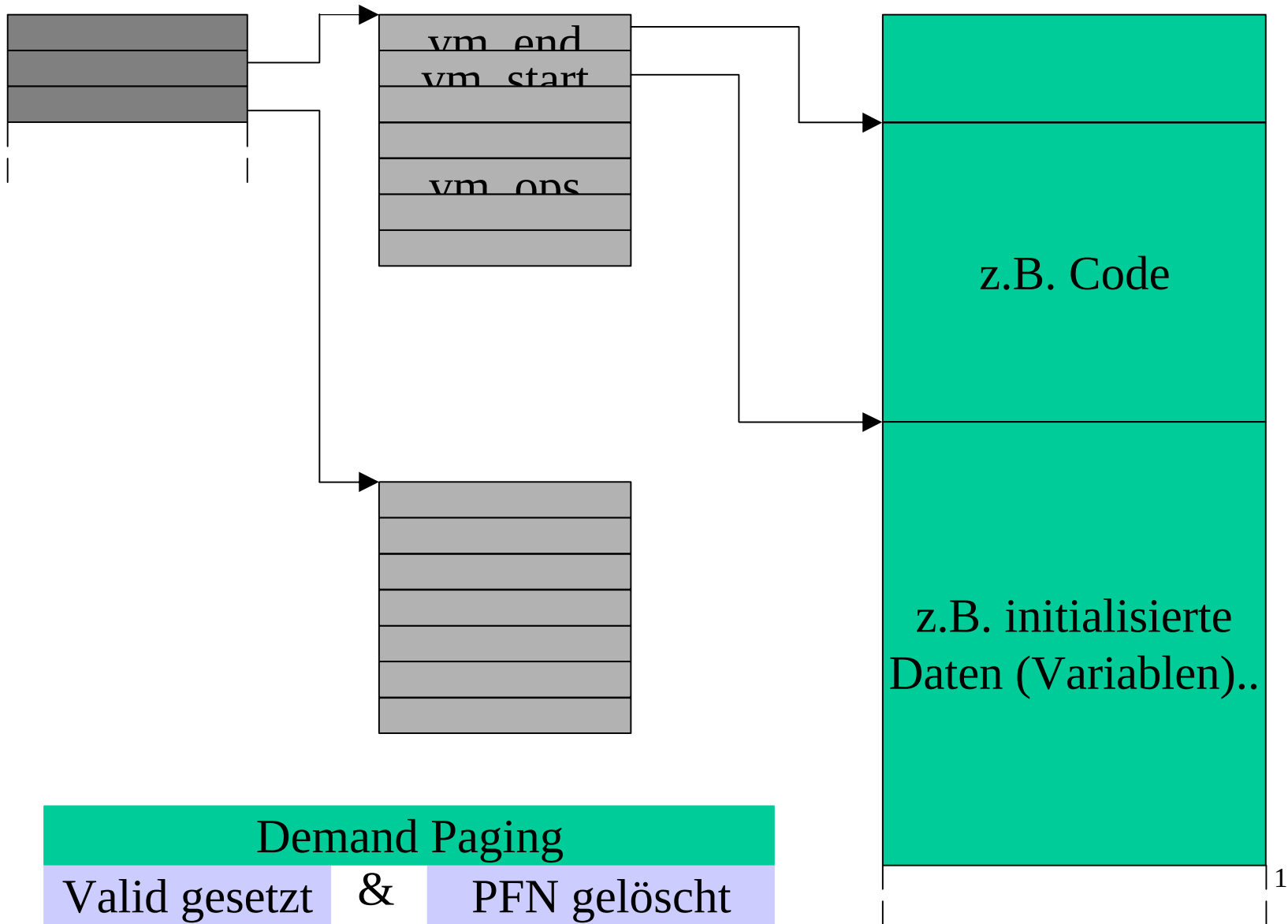
Inhalt

- Paging
 - Das Virtuelle Speichermodell
 - Die Page Table im Detail
 - Page Allocation und Page Deallocation
 - Memory Mapping und Demand Paging
- Caching
 - Die verschiedenen Caches
- Swapping
 - Welche Pages eines Prozesses werden ausgelagert
 - Der Kernel Swap Demon (kswapd)
 - Freimachen von Speicherseiten

mm_struct

vm_area_struct

Virtueller Speicher
des Prozesses



Inhalt

- Paging
 - Das Virtuelle Speichermodell
 - Die Page Table im Detail
 - Page Allocation und Page Deallocation
 - Memory Mapping & Demand Paging
- Caching
 - Die verschiedenen Caches
- Swapping
 - Welche Pages eines Prozesses werden ausgelagert
 - Der Kernel Swap Demon (kswapd)
 - Freimachen von Speicherseiten

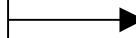
Buffer Cache

Page Cache

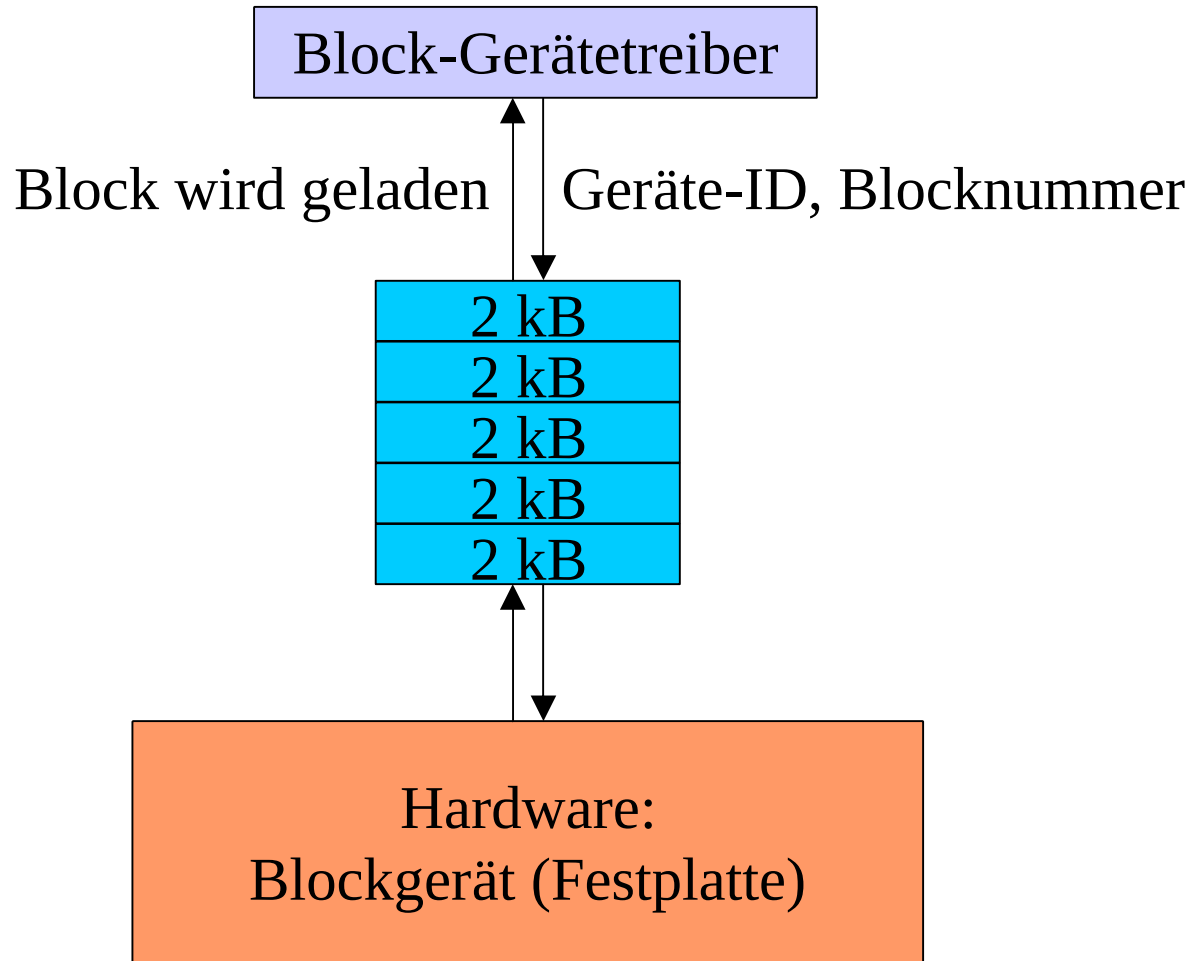
Swap Cache

Hardware Caches

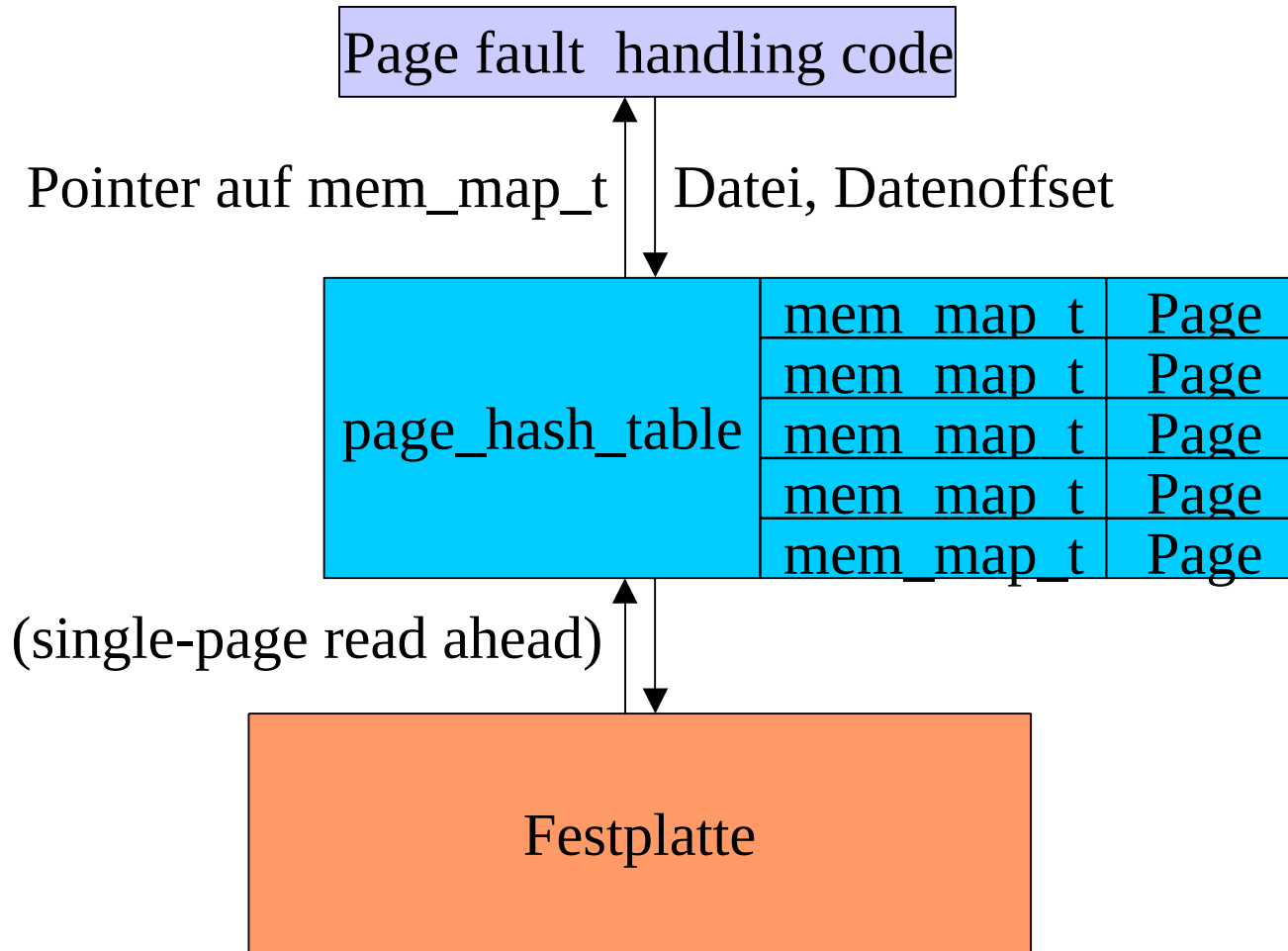
TLB (Translation Look-aside Buffers)



Buffer Cache

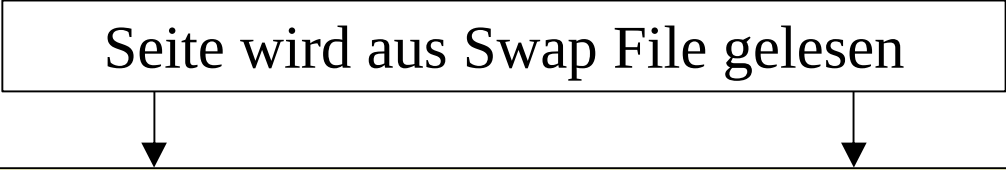


Page Cache



Swap Cache

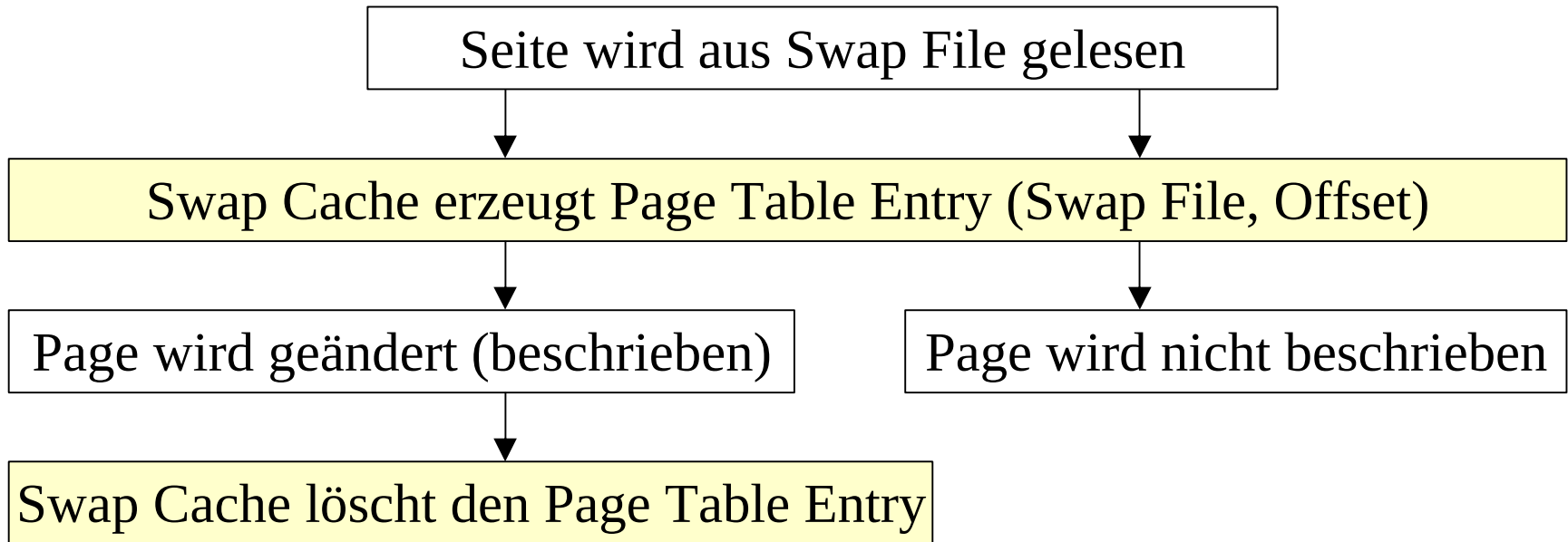
Seite wird aus Swap File gelesen



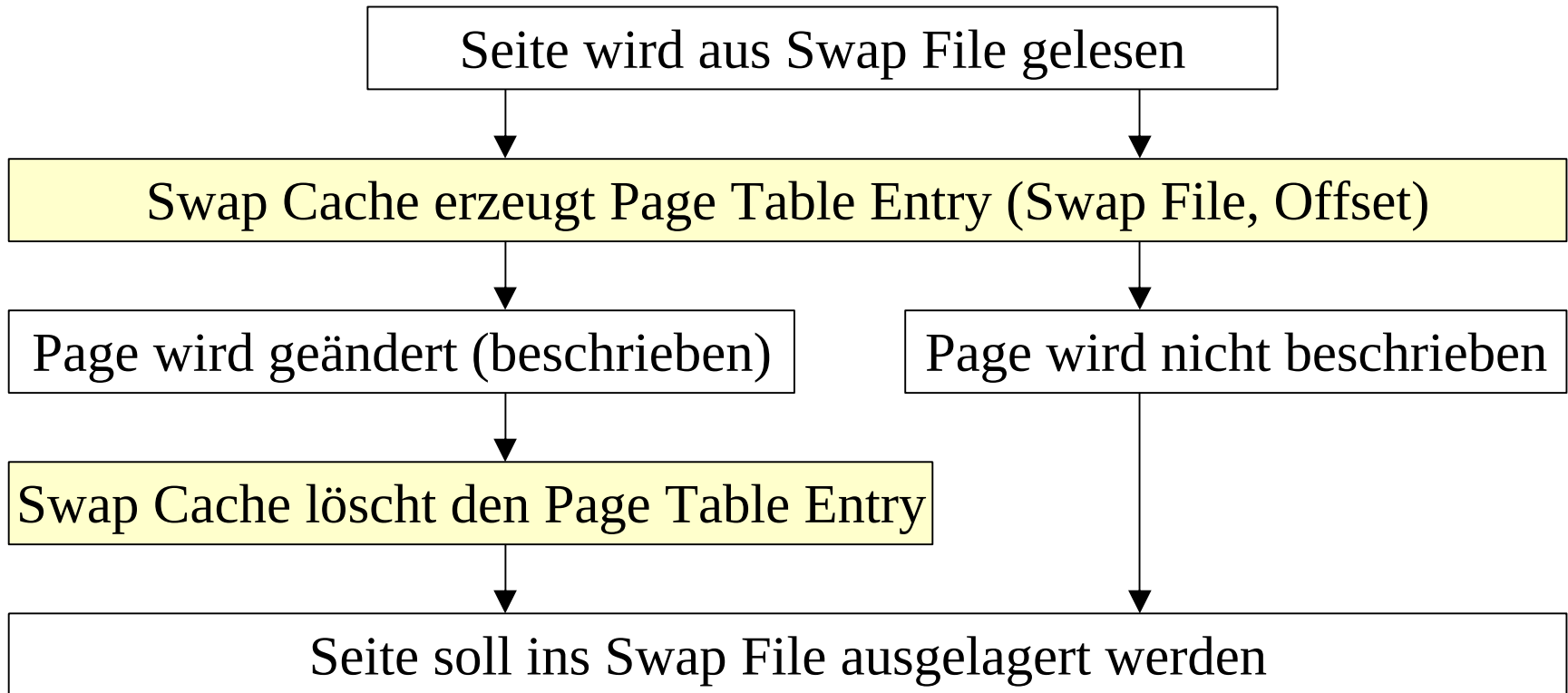
```
graph TD; A[Seite wird aus Swap File gelesen] --> B[Swap Cache erzeugt Page Table Entry (Swap File, Offset)]; A --> B;
```

Swap Cache erzeugt Page Table Entry (Swap File, Offset)

Swap Cache



Swap Cache



Swap Cache

Seite wird aus Swap File gelesen

Swap Cache erzeugt Page Table Entry (Swap File, Offset)

Page wird geändert (beschrieben)

Page wird nicht beschrieben

Swap Cache löscht den Page Table Entry

Seite soll ins Swap File ausgelagert werden

Seite nicht im Cache

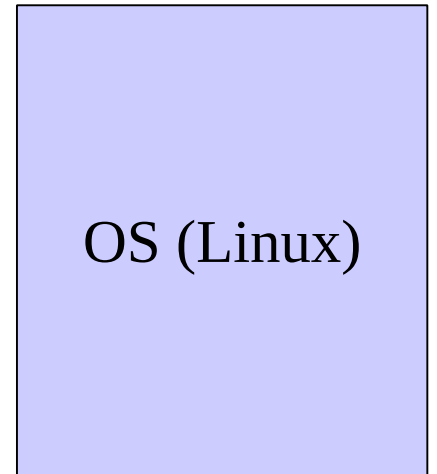
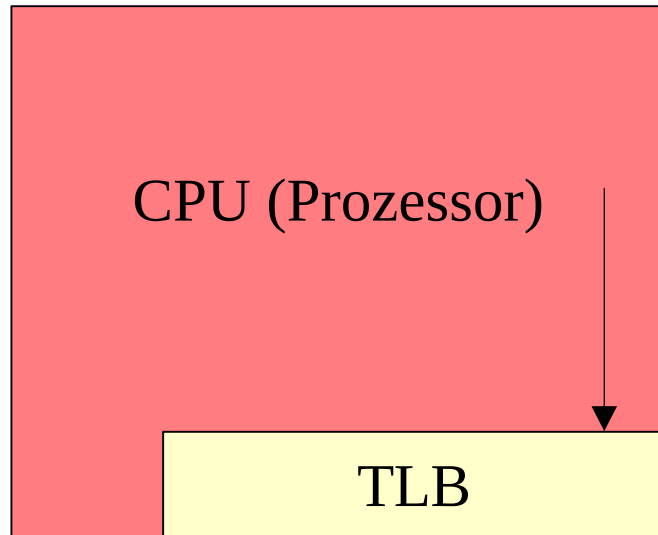
Seite im Cache

Page wird in Swap File geschrieben

Seite wird verworfen.
Grosse Zeitersparnis¹

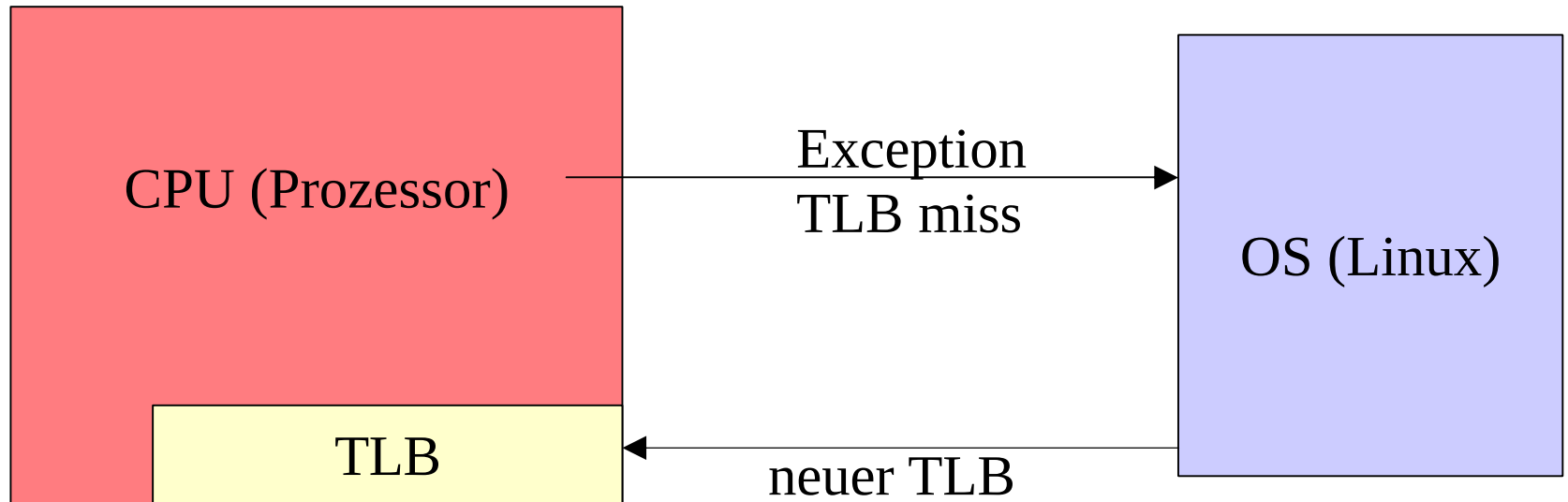
Hardware Caches

TLB (Translation Look-aside Buffers)



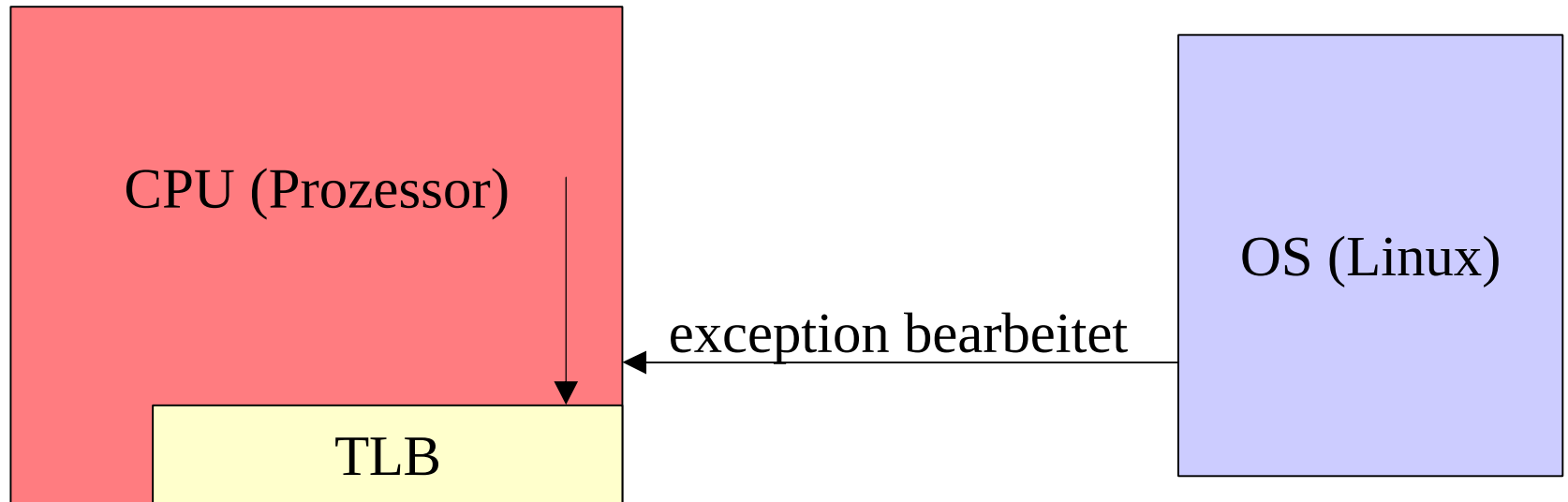
Hardware Caches

TLB (Translation Look-aside Buffers)



Hardware Caches

TLB (Translation Look-aside Buffers)

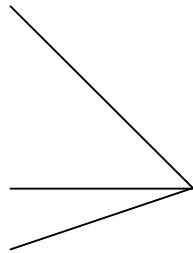


Inhalt

- Paging
 - Das Virtuelle Speichermodell
 - Die Page Table im Detail
 - Page Allocation und Page Deallocation
 - Memory Mapping & Demand Paging
- Caching
 - Die verschiedenen Caches
- Swapping
 - Welche Pages eines Prozesses werden ausgelagert
 - Der Kernel Swap Demon (kswapd)
 - Freimachen von Speicherseiten

Prozess mit
Seiten im
physischen
Speicher

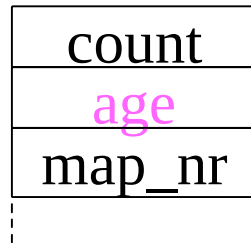
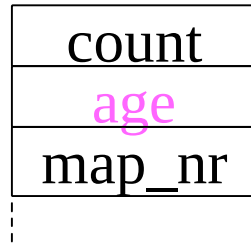
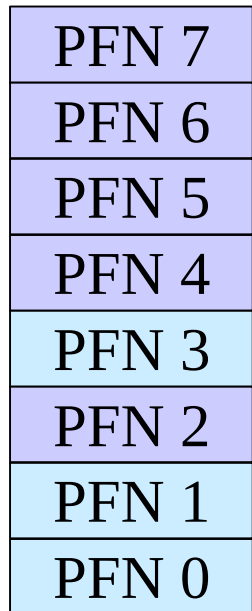
PFN 7
PFN 6
PFN 5
PFN 4
PFN 3
PFN 2
PFN 1
PFN 0



„Working Set“ eines Prozesses

mem_map_t

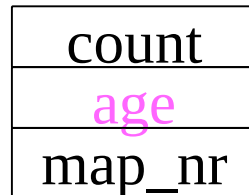
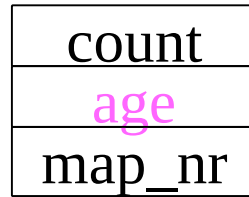
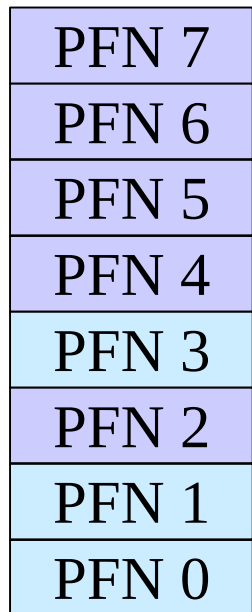
Prozess mit
Seiten im
physischen
Speicher



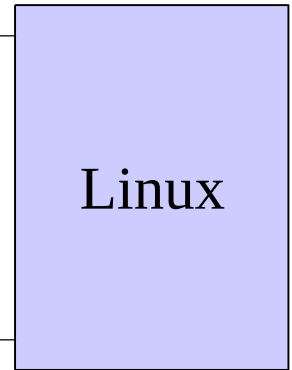
„Working Set“ eines Prozesses

mem_map_t

Prozess mit
Seiten im
physischen
Speicher



„Least Recently Used“
(LRU) Technik zur
Bestimmung des
Seitenalters



„Working Set“ eines Prozesses

LRU im Detail:

Seite wird alloziert

Das Alter wird gesetzt auf: $\text{age} = 3$

Seitenzugriff

Das Alter wird um 3 erhöht,
Maximalwert ist 20

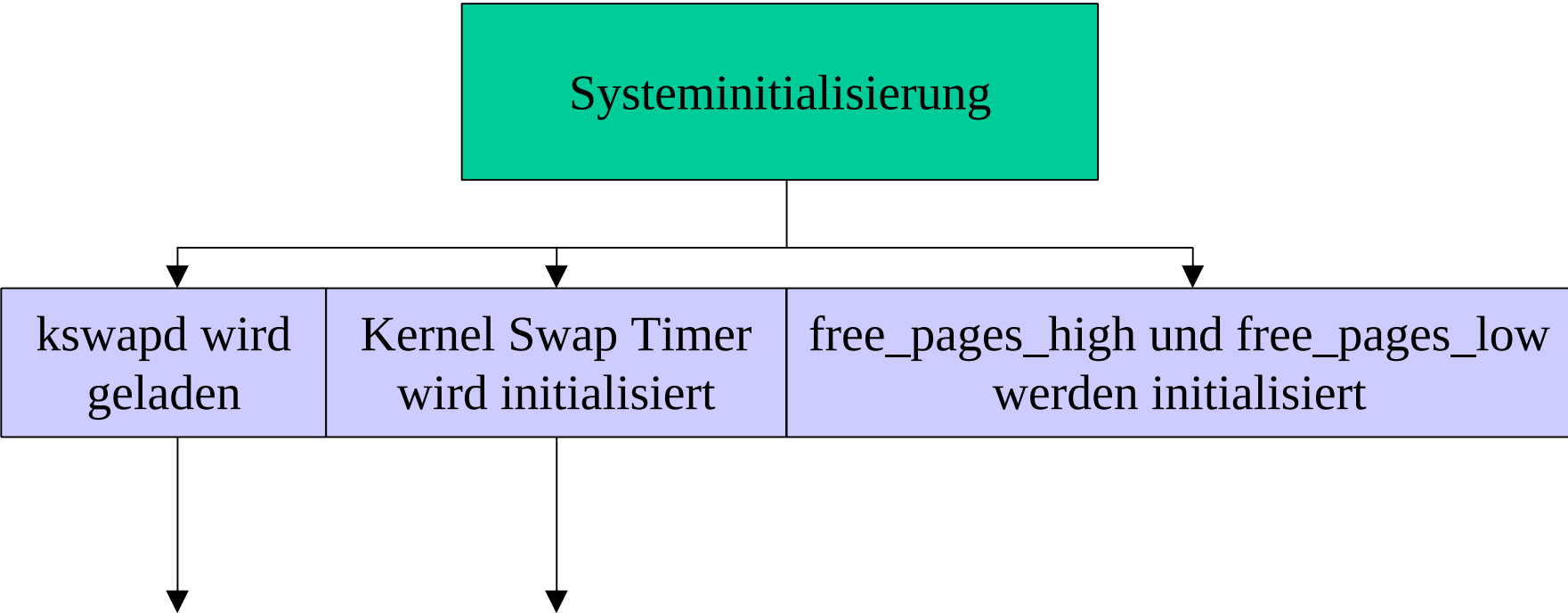
„kswapd“ prüft das Alter

Das Alter wird um 1 reduziert.
Wenn 0 erreicht wird,
gilt die Seite als alt.

Inhalt

- Paging
 - Das Virtuelle Speichermodell
 - Die Page Table im Detail
 - Page Allocation und Page Deallocation
 - Memory Mapping & Demand Paging
- Caching
 - Die verschiedenen Caches
- Swapping
 - Welche Pages eines Prozesses werden ausgelagert
 - Der Kernel Swap Demon (kswapd)
 - Freimachen von Speicherseiten

Systeminitialisierung



```
graph TD; A[Systeminitialisierung] --> B[kswapd wird geladen]; A --> C[Kernel Swap Timer wird initialisiert]; A --> D[free_pages_high und free_pages_low werden initialisiert]; B --> B1[ ]; C --> C1[ ]; D --> D1[ ];
```

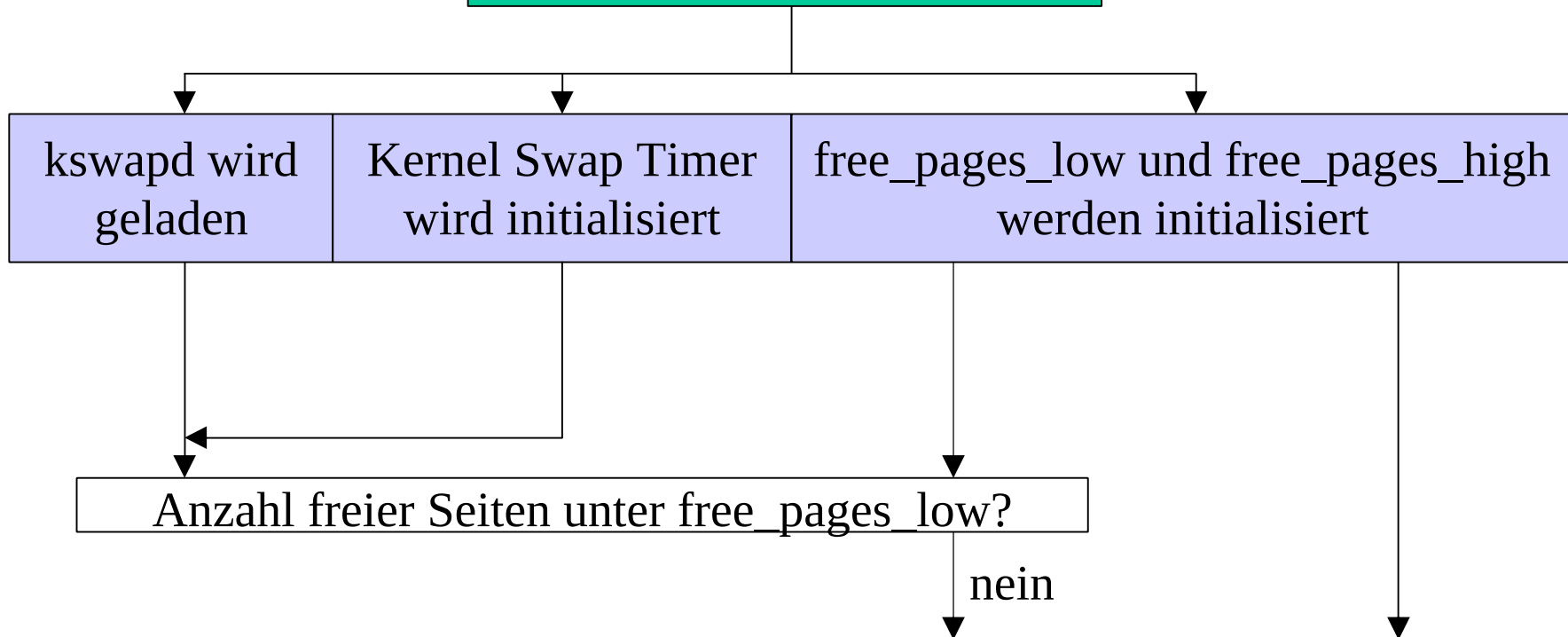
The diagram illustrates the initial steps of system initialization. A central green box labeled 'Systeminitialisierung' branches into three parallel tasks in light blue boxes: loading kswapd, initializing the Kernel Swap Timer, and initializing free page boundaries. Each task has a downward arrow indicating further steps.

kswapd wird
geladen

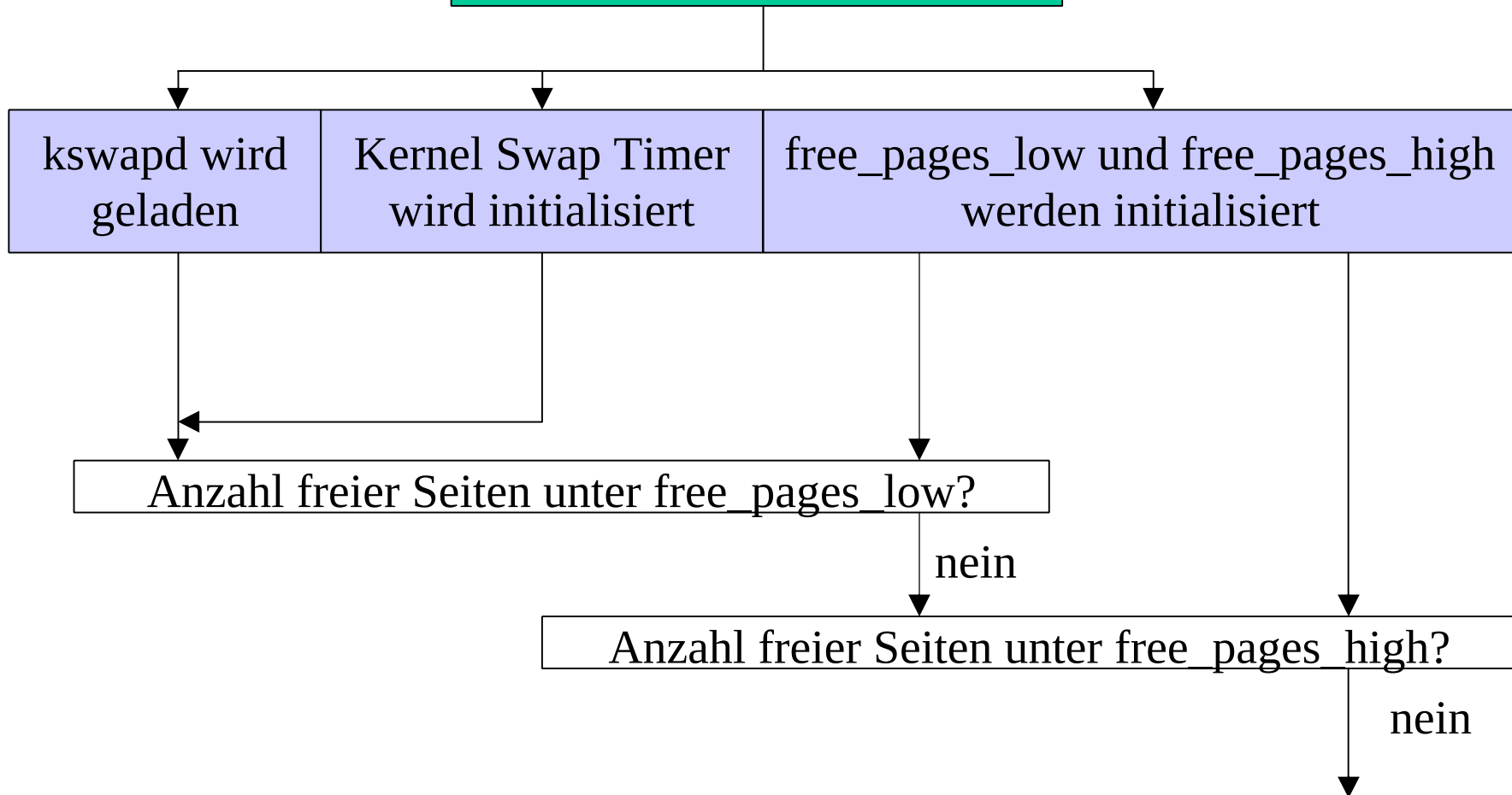
Kernel Swap Timer
wird initialisiert

free_pages_high und free_pages_low
werden initialisiert

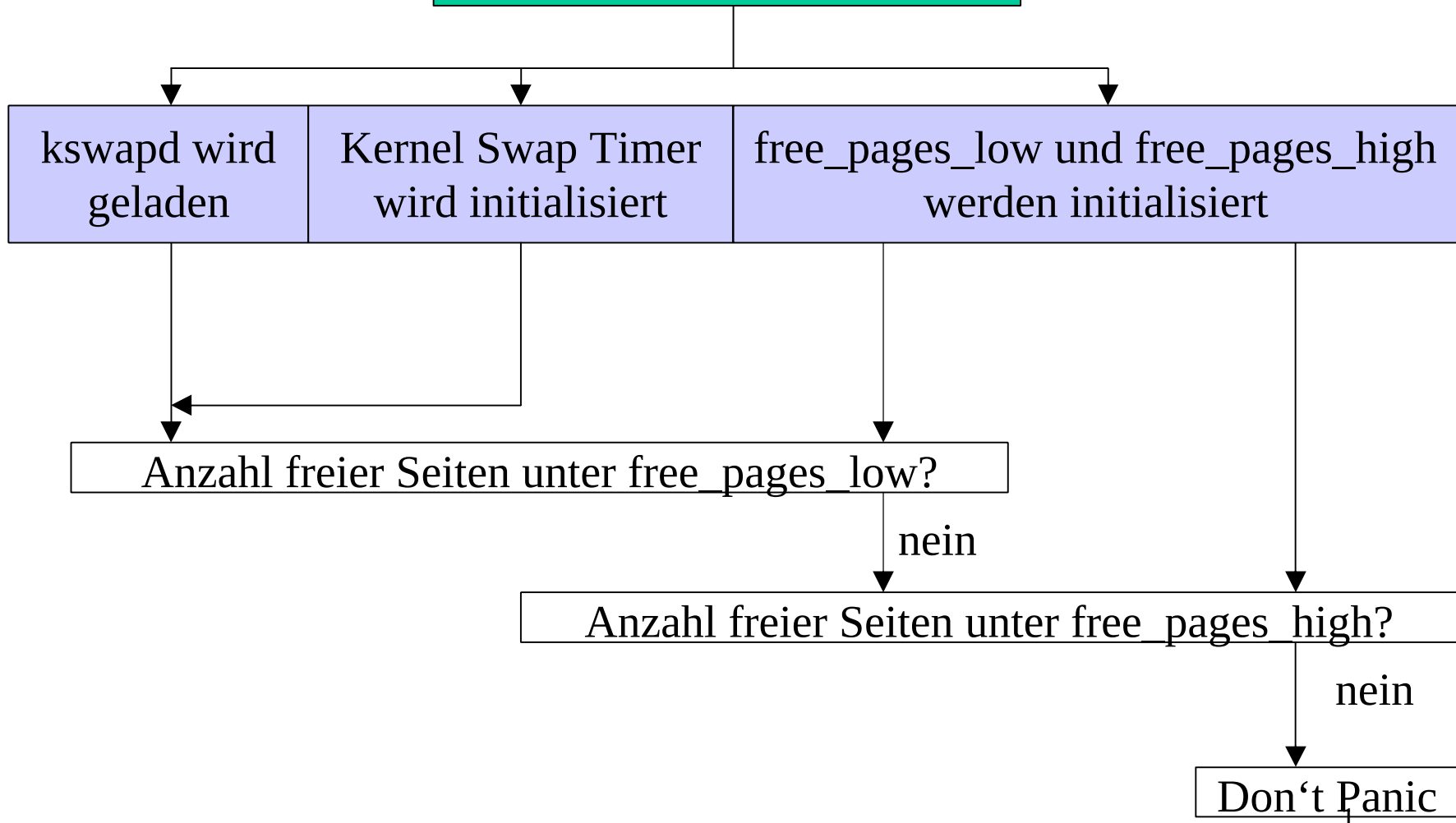
Systeminitialisierung



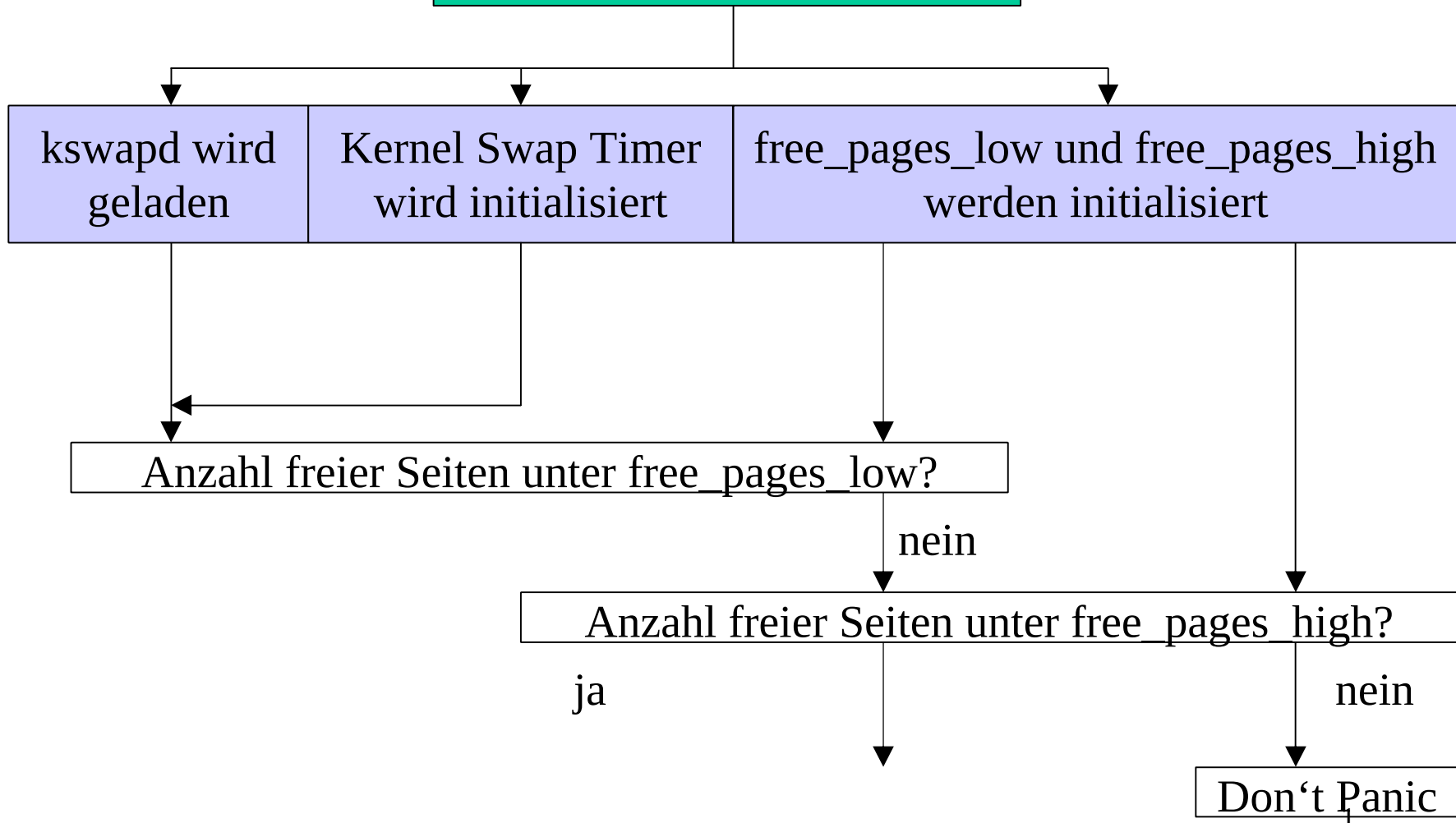
Systeminitialisierung



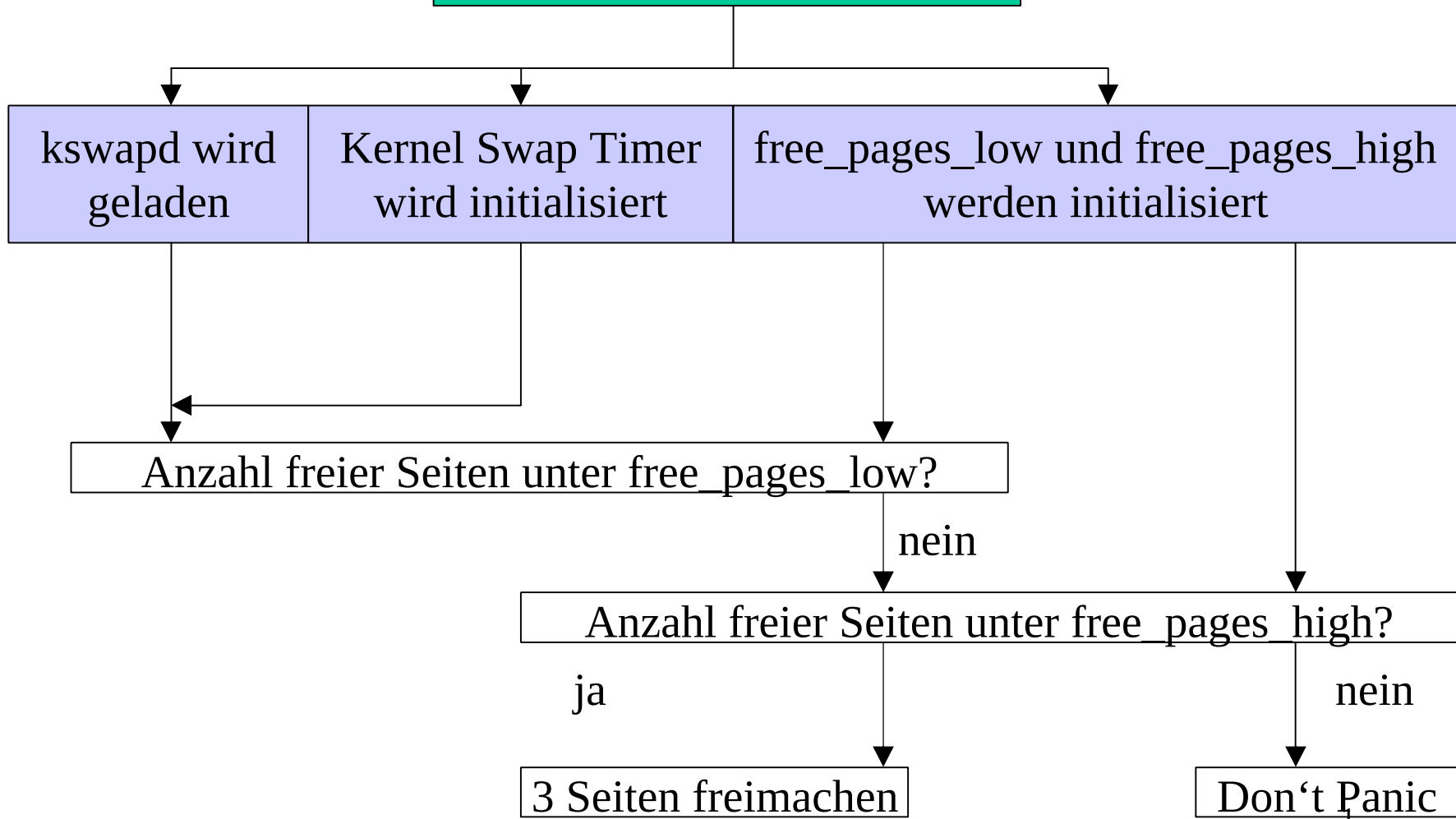
Systeminitialisierung



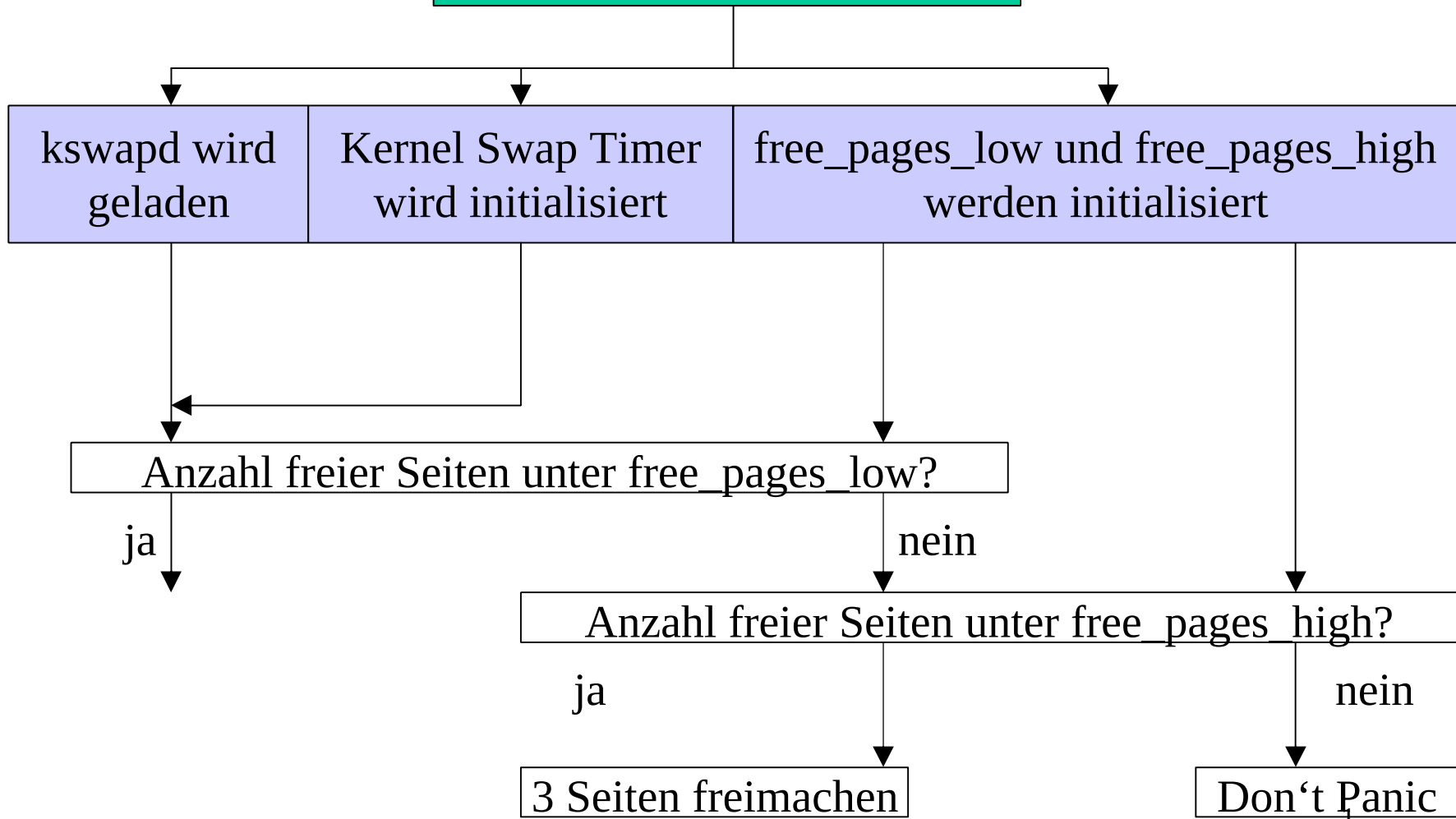
Systeminitialisierung



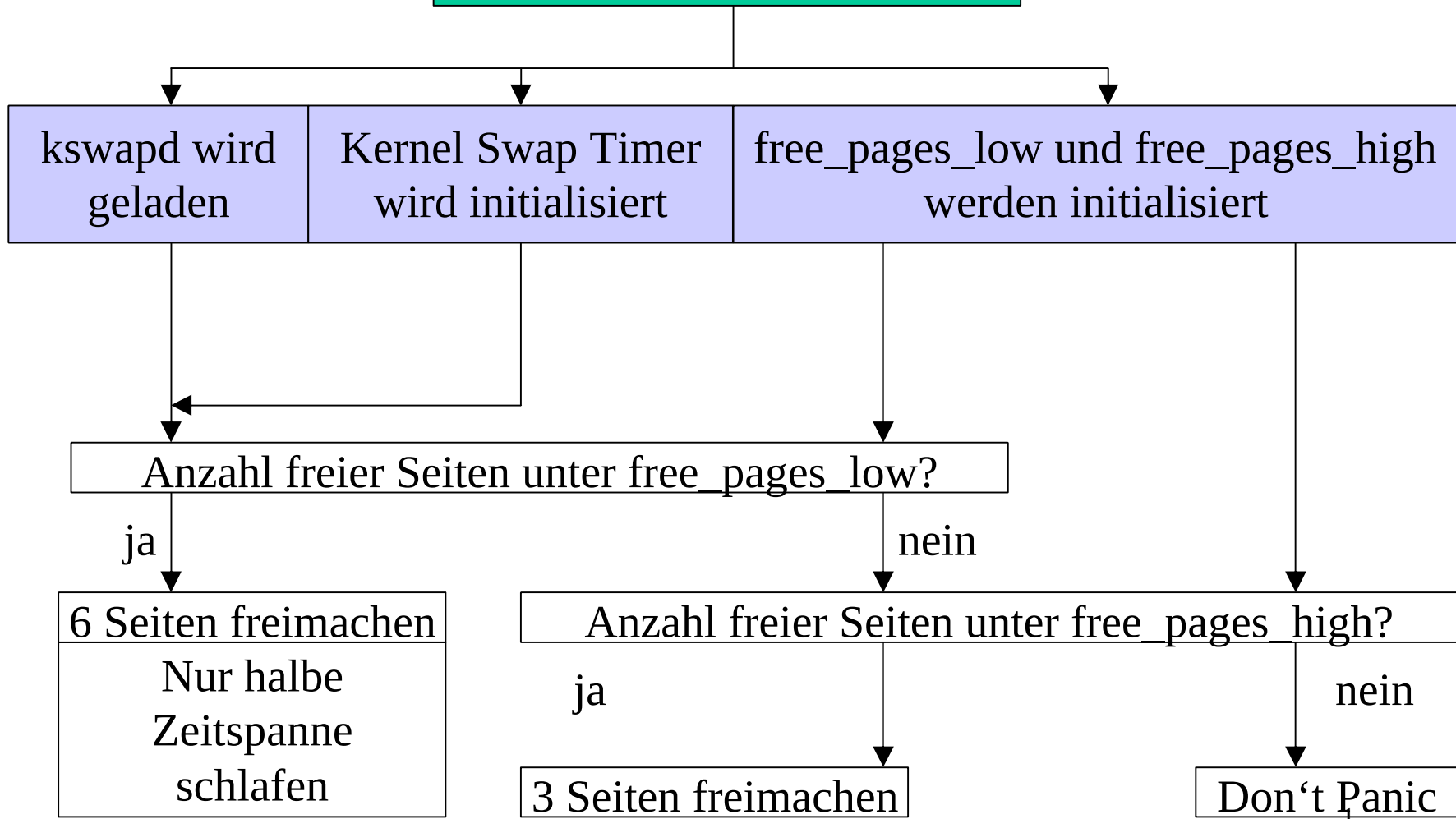
Systeminitialisierung



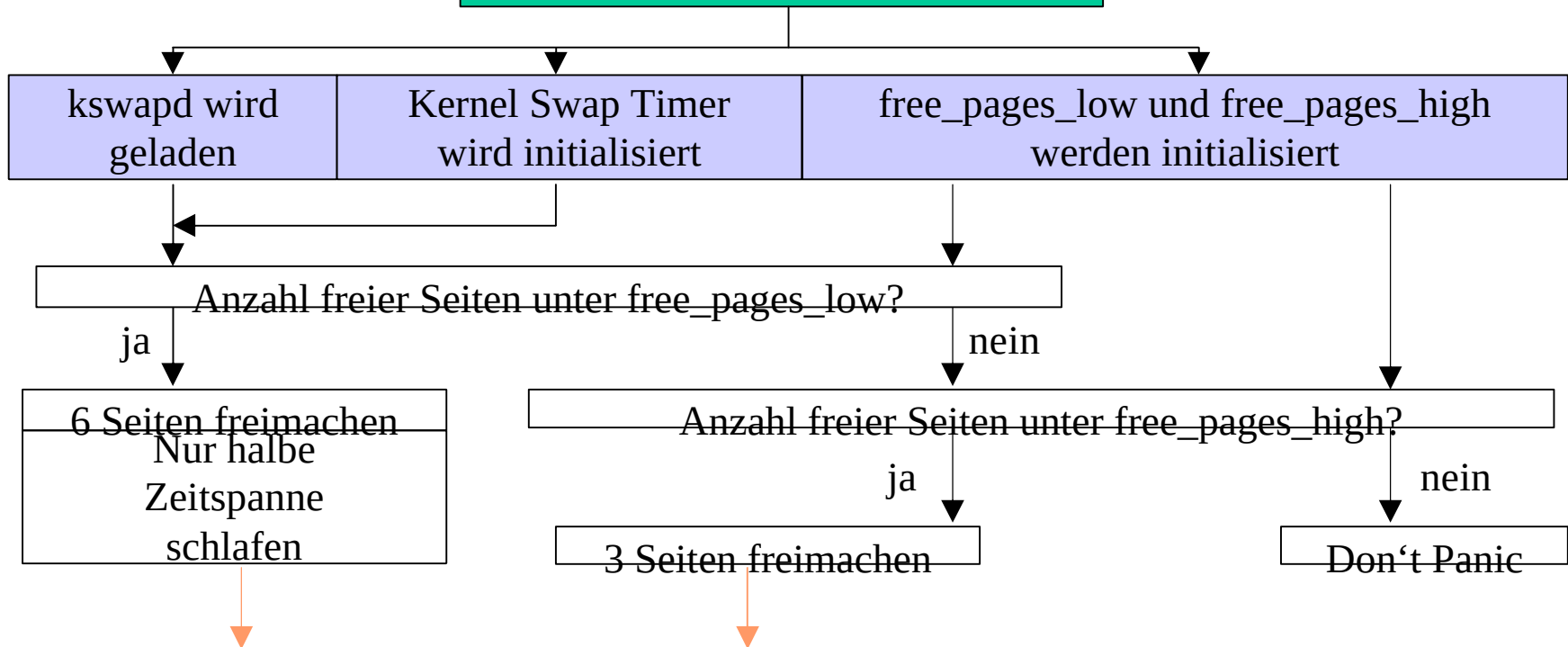
Systeminitialisierung



Systeminitialisierung



Systeminitialisierung



Zuletzt benutzte Methode wiederbenutzen:

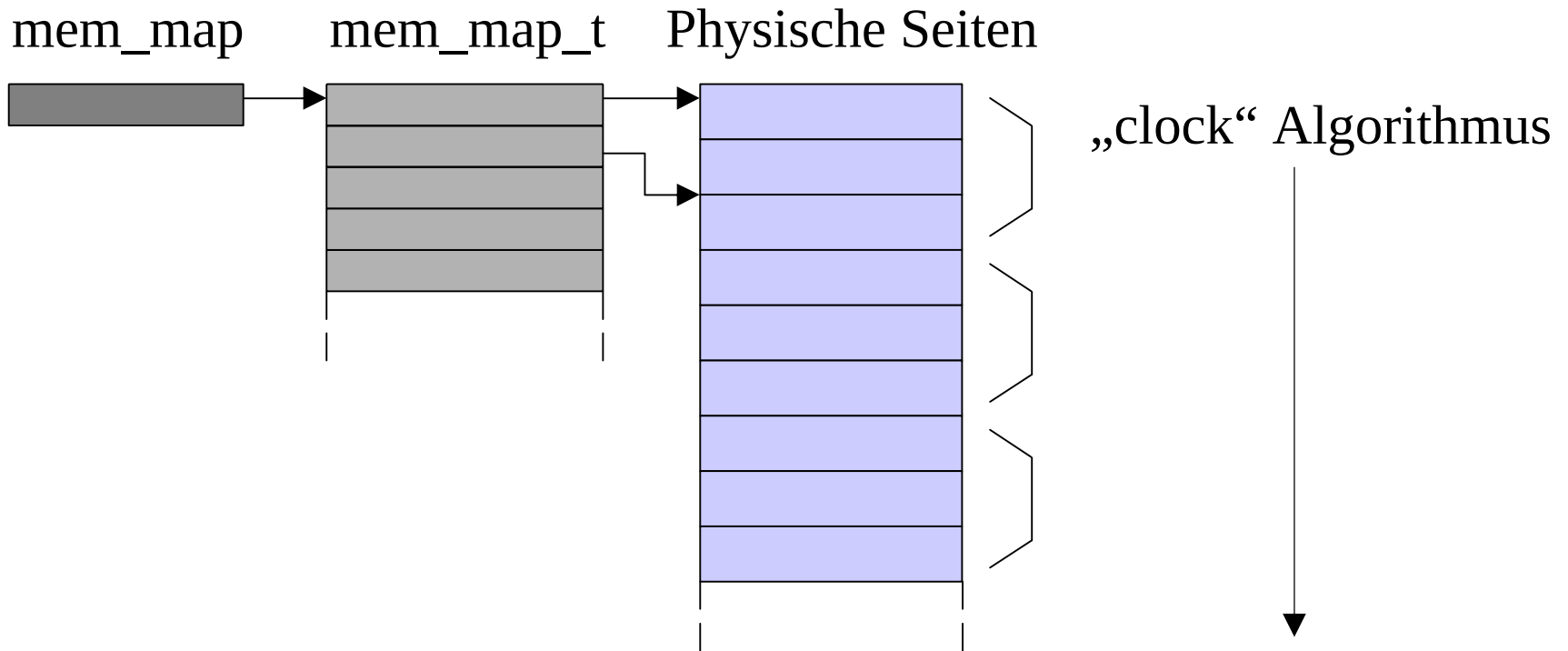
- 1.) Page- und Buffer-Cache Seiten reduzieren
(z.B. Memory Mapped Files, Festplattendaten)
- 2.) System V Shared Memory Seiten auslagern (Swap File)
- 3.) Speicherseiten auslagern (Swap File)

Inhalt

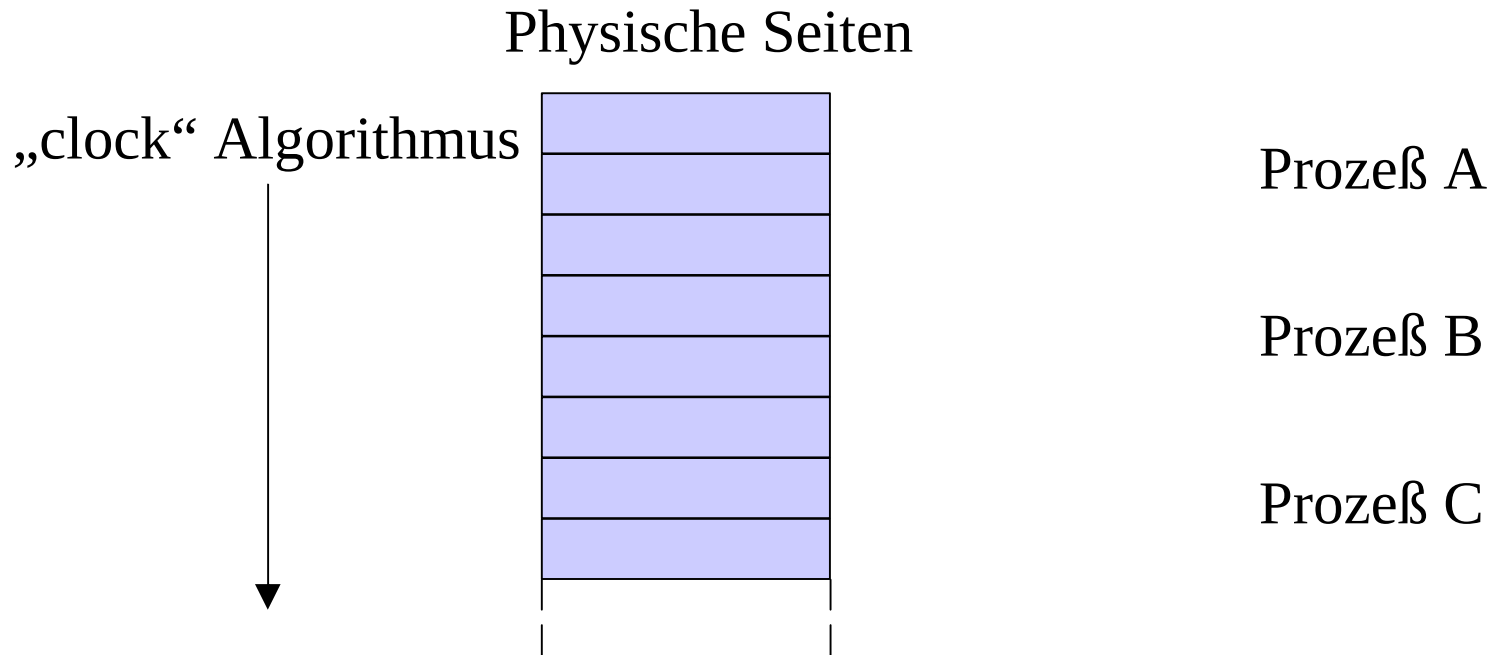
- Paging
 - Das Virtuelle Speichermodell
 - Die Page Table im Detail
 - Page Allocation und Page Deallocation
 - Memory Mapping & Demand Paging
- Caching
 - Die verschiedenen Caches
- Swapping
 - Welche Pages eines Prozesses werden ausgelagert
 - Der Kernel Swap Demon (kswapd)
 - Freimachen von Speicherseiten

- 1.) Page- und Buffer-Cache Seiten reduzieren
(z.B. Memory Mapped Files, Festplattendaten)

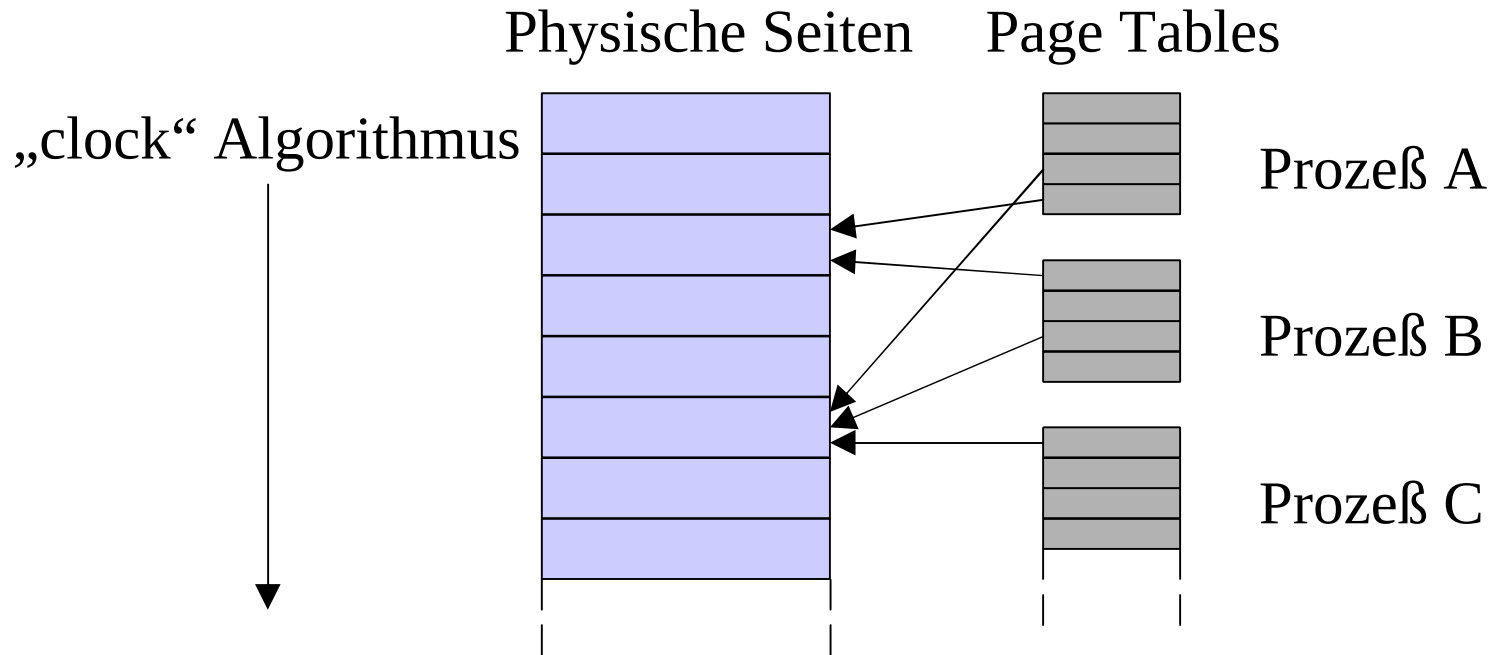
Kein Swapping (Datenträgerzugriff) nötig!



2.) System V Shared Memory Seiten auslagern (Swap File)

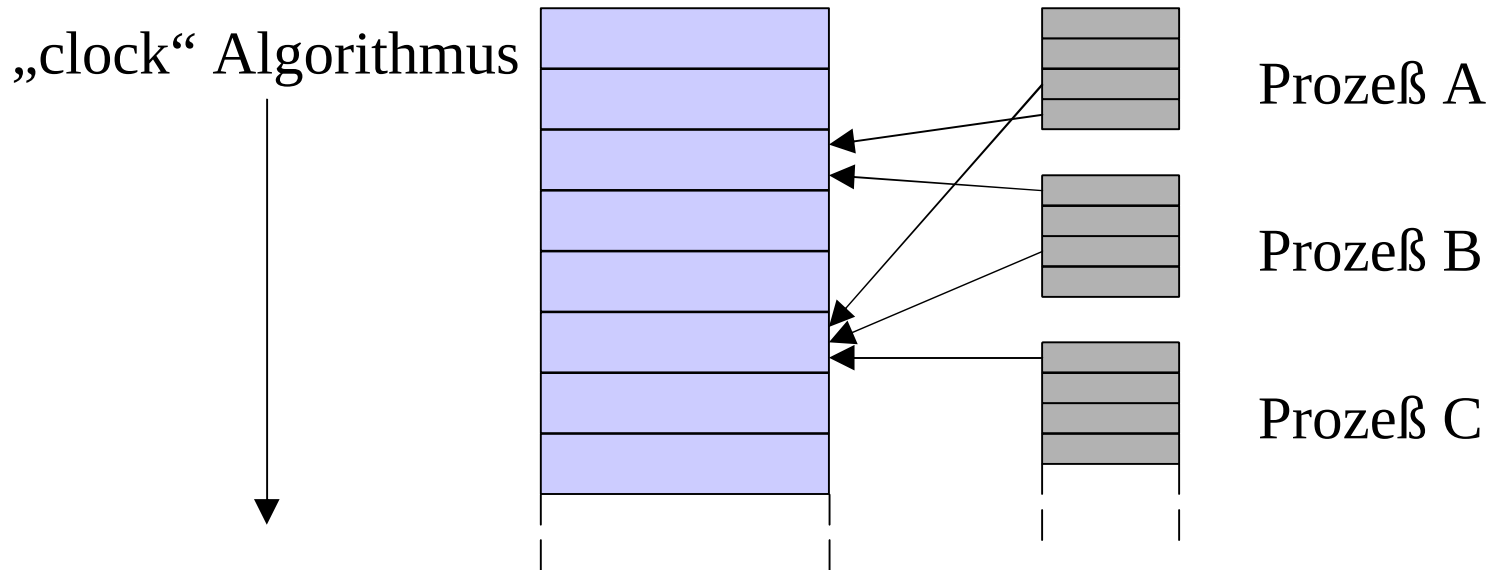


2.) System V Shared Memory Seiten auslagern (Swap File)



2.) System V Shared Memory Seiten auslagern (Swap File)

Physische Seiten Page Tables



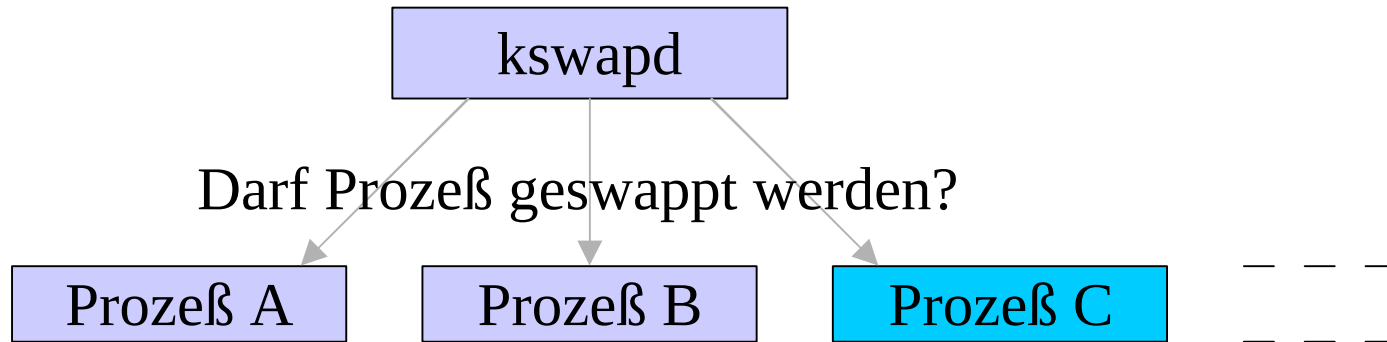
Page Table Eintrag „invalid“ setzen

PFN auf Swapposition setzen (Datei, Offset)

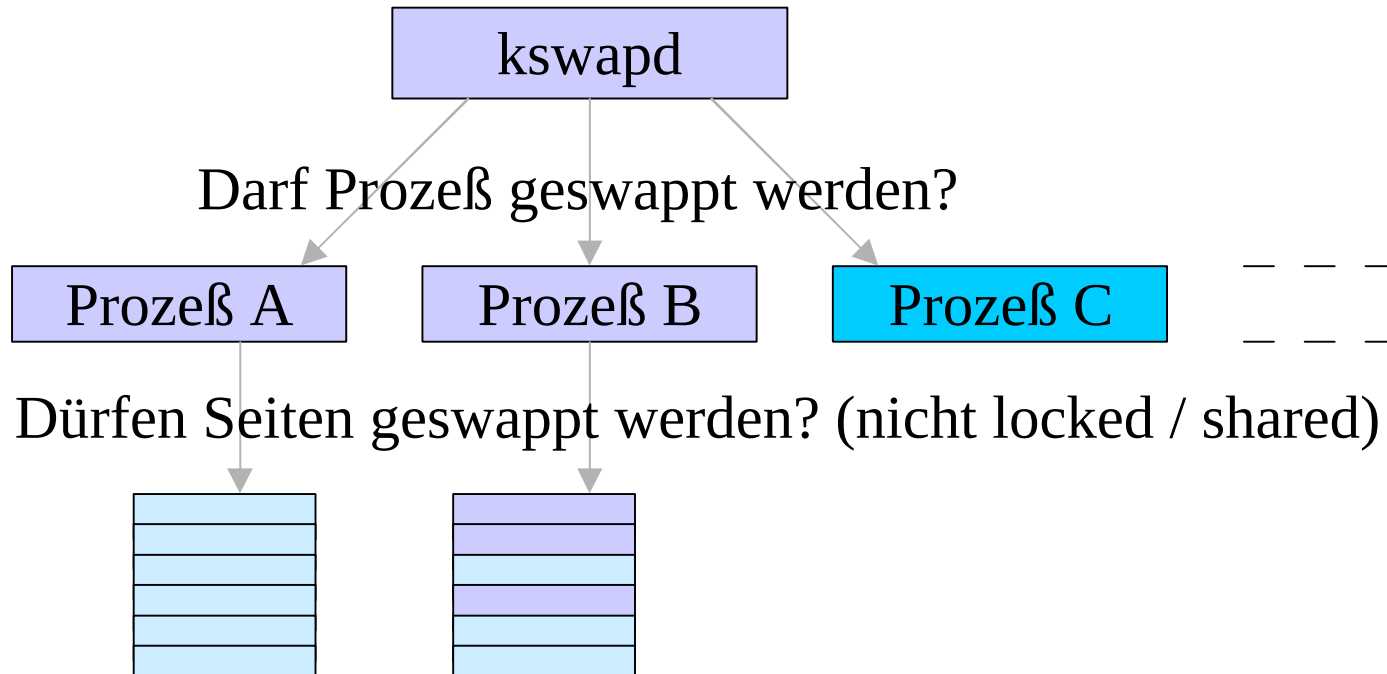
User Count für die Seite um 1 reduzieren (mem_map_t)

Wenn User Count = 0, dann Seite „swappen“

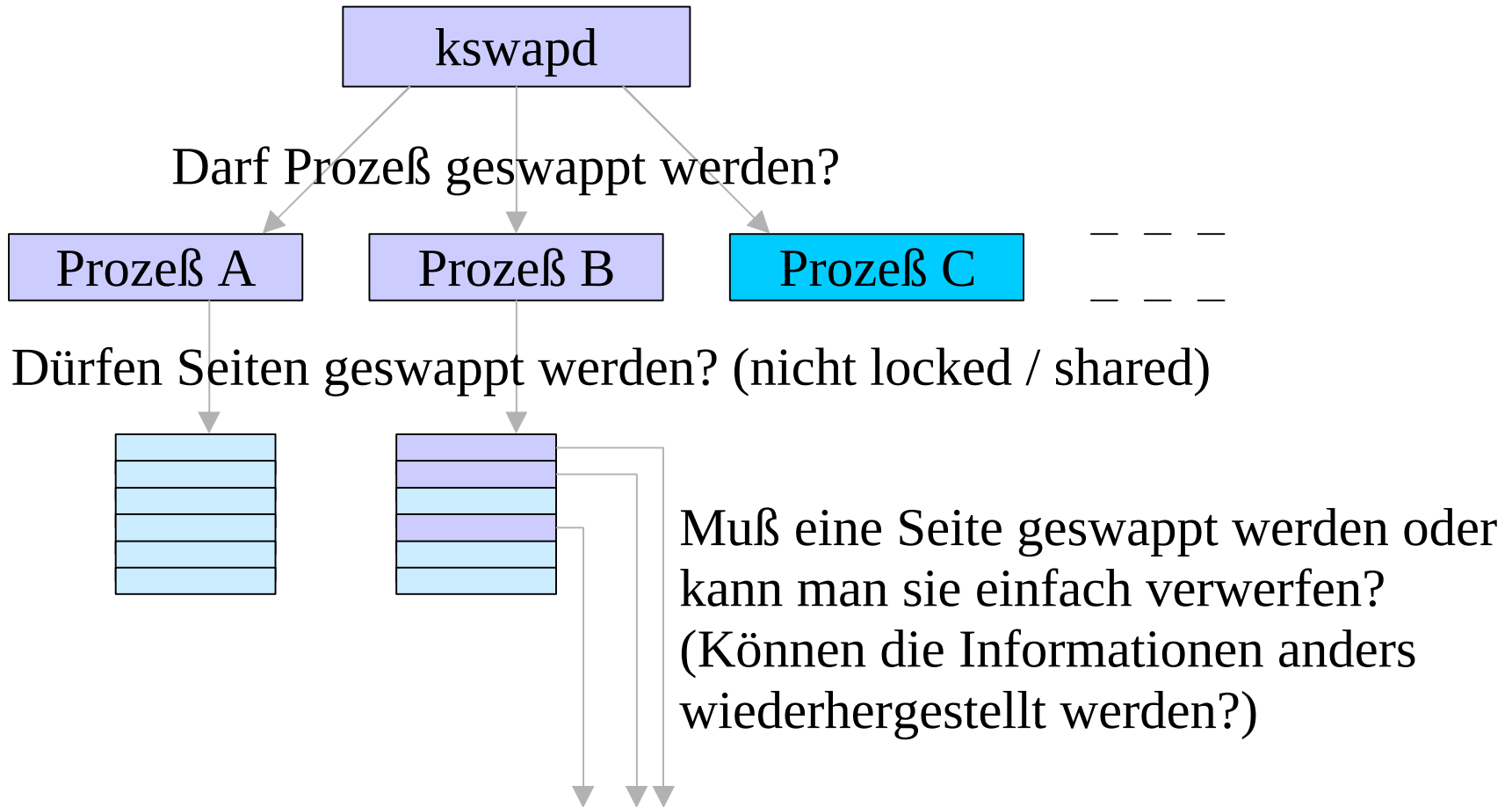
3.) Speicherseiten auslagern (Swap File)



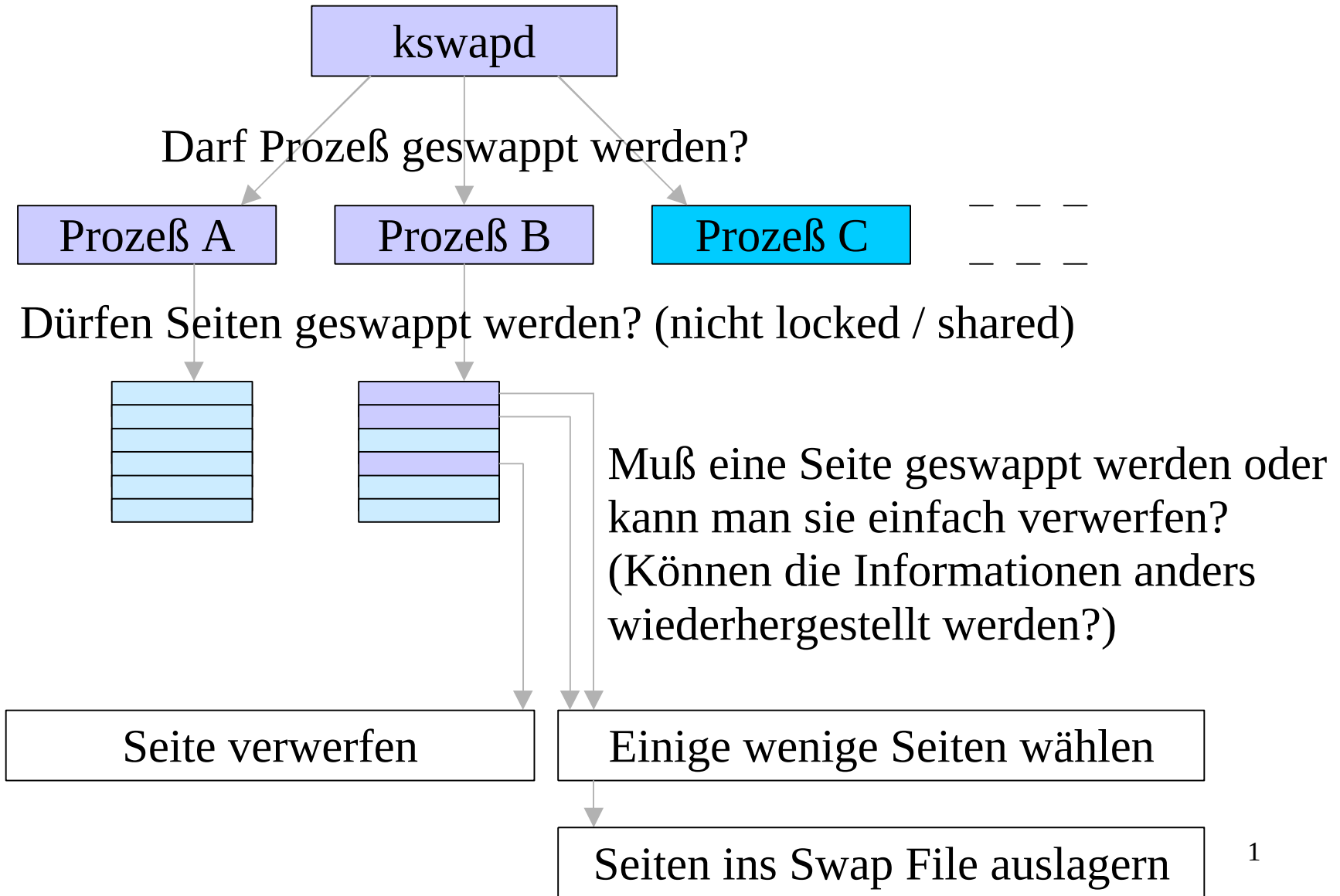
3.) Speicherseiten auslagern (Swap File)



3.) Speicherseiten auslagern (Swap File)



3.) Speicherseiten auslagern (Swap File)



Ende

„Linux Paging, Caching und
Swapping“