

Architektur von Datenbanksystemen I

Übung – Systempuffer

Seitenersetzungstrategien



Pufferverwaltung

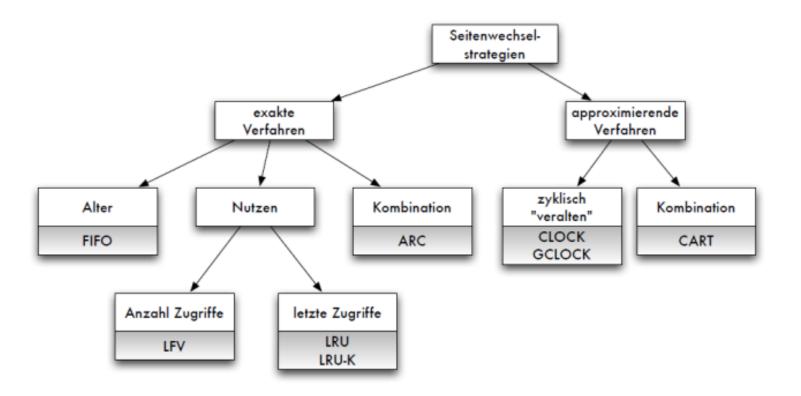
 Gegeben sei ein DBMS mit einer Puffergröße von 5 Seiten. Die Seiten a, b, c, d, e, f, g werden während einer Transaktion in folgender Reihenfolge eingelesen:

$$a, b, c, a, b, c, d, e, c, d, f, a, d, b, g, a, g, e, a, c$$

geben Sie die jeweiligen Seitenersetzungen für die FIFO-, LFU-, CLOCK- und LRU- sowie LRU-2-Strategie an. Bestimmen Sie außerdem die jeweilige Trefferrate!

Gängige Strategien)







FIFO (First In First Out)



ERSETZUNG DER ÄLTESTEN SEITE IM DB-PUFFER

- Veranschaulichung durch kreisförmig umlaufenden Uhrzeiger
 - Zeiger zeigt auf älteste Seite
 - Bei Fehlseitenbedingung wird diese Seite ersetzt und der Zeiger auf die n\u00e4chste Seite fortgeschaltet



MERKMALE

 Unabhängigkeit vom Referenzverhalten (nur das Alter seit der Einlagerung ist entscheidend)

BEWERTUNG

- + bei strikt sequentiellem Zugriffsverhalten
- bei Direktzugriff (häufig benutzte Seiten sollen ja gerade im Puffer bleiben und dort "alt" werden)

ERWEITERUNG: CLOCK, GCLOCK UND DGCLOCK

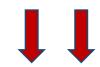


Ablauf - FIFO



	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
F1																				
F2																				
F3																				
F4																				
F5																				
	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
C1	A	В	С	A	В	С	D	Ε	С	D	F	Α	D	В	G	A	G	Е	A	С
C1 C2	A	В	С	A	В	С	D	Е	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
C2	A	В	С	A	В	С	D	Е	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
C2 C3	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С

Ablauf - FIFO







	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
F1	Α	А	А	А	А	А	А	А	А	А	F	F	F	F	F	F	F	F	F	F
F2		В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	Α	А	Α	Α	А	Α	Α	Α	Α
F3			С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	В	В	В	В	В	В	В
F4							D	D	D	D	D	D	D	D	G	G	G	G	G	G
F5								Е	Е	Е	Е	Е	Е	Е	Е	Е	Е	Е	Е	С

	Α	В	С	Α	В	С	D	Ε	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Ε	Α	С
C1	1	2	3	3	3	3	4	5	5	5	1	2	2	3	4	4	4	4	4	5
C2		1	2	2	2	2	3	4	4	4	5	1	1	2	3	3	3	3	3	4
C3			1	1	1	1	2	3	3	3	4	5	5	1	2	2	2	2	2	3
C4							1	2	2	2	3	4	4	5	1	1	1	1	1	2
C5								1	1	1	2	3	3	4	5	5	5	5	5	1

LFU (Least-Frequently-Used)



ERSETZUNG DER SEITE MIT NIEDRIGSTER REFERENZHÄUFIGKEIT

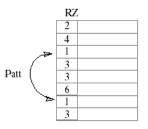
Führen eines Referenzzählers pro Seite im DB-Puffer

MERKMALE

- nur Referenzverhalten geht ein, nicht das Alter!
- mögliche Pattsituationen müssen durch eine Sekundärstrategie aufgelöst werden
- beim sequentiellen Lesen wird jede Seite einmal referenziert Strategie nicht anwendbar

BEWERTUNG

- + häufig benutzte Seiten werden im Puffer gehalten
- Seiten, die punktuell sehr intensiv benutzt werden und dann nicht mehr, sind praktisch nicht zu verdrängen





Ablauf - LFU



	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
F1																				
F2																				
F3																				
F4																				
F5																				
	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
C1																				
C2																				
C3																				
C4																				
C5																				

Ablauf - LFU







	Α	В	С	Α	В	С	D	Ε	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Ε	Α	С
F1	Α	Α	А	Α	Α	Α	Α	А	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α
F2		В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В
F3			С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С
F4							D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D
F5								Е	Е	Е	F	F	F	F	G	G	G	Е	Е	Е

	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
C1	1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	2	3	3	3	3	4	4	4	5	5
C2		1	1	1	2	2	2	2	2	2	2	2	2	3	3	3	3	3	3	3
C3			1	1	1	2	2	2	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	4
C4							1	1	1	2	2	2	3	3	3	3	3	3	3	3
C5								1	1	1	1	1	1	1	1	1	2	1	1	1

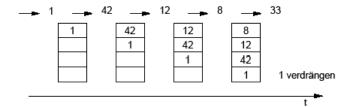
UNIVERSITÄT

LRU (Least-Recently-Used)



ERSETZUNG DER SEITE, DIE AM LÄNGSTEN NICHT MEHR REFERENZIERT WURDE

- Seiten werden als I RU-Stack verwaltet
- bei jeder Referenz kommt die Seite in die oberste Position



MERKMALE

- bewertet das Alter seit der letzten Referenz, nicht seit dem Einlagern
- geht bei sequentiellem Zugriff in FIFO über



Referenz auf Seite A, die im Puffer gefunden wird.



Referenz auf Seite C, die nicht im Puffer gefunden wird; Seite B wird ersetzt



Ablauf - LRU



	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
F1																				
F2																				
F3																				
F4																				
F5																				
	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
C1																				
C2																				
C3																				
C4																				
C5																				

Ablauf - LRU



	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
F1	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	F	F	F	F	F	F	F	Е	Е	Е
F2		В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	Α	Α	Α	Α	Α	Α	А	Α	Α
F3			С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	G	G	G	G	G	G
F4							D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	С
F5								Е	Е	Е	Е	Е	Е	В	В	В	В	В	В	В

	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Ε	Α	С
C1	А	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	А	С
C2		Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α
C3			Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	В	А	G	Е
C4							Α	В	В	В	Е	С	С	F	Α	D	D	В	В	G
C5								Α	Α	Α	В	Е	Е	С	F	F	F	D	D	В

UNIVERSITÄT DRESDEN 12

LRU-K



IDEE

- Verbesserung durch Berücksichtigung der letzten K Referenzierungszeitpunkte
- Bestimmung des mittleren Zeitabstands zwischen den letzten K Referenzen
- K-Distanz b_t(p,K): "LRU-K-Alter"
 - Zeit t, Referentierungsfolge r₁, r₂, ..., r_t
 - b_t(p,K) ist Rückwärtsdistanz von t zur K-ten Referenz

$$b_t(p,K) = \left\{ \begin{array}{ll} g & \text{wenn rt-g die Seite p zum K-ten Mal referenziert} \\ \infty & \text{wenn p nicht mind. K mal in } r_1,...r_t \text{ vorkommt} \end{array} \right.$$

Ersetzung der Seite p mit b_t(p,K) ist maximal

BEWERTUNG

- berücksichtigt aktuelle Referenzierungen häufiger als ältere
- LRU-1 entspricht LRU
- typisch: LRU-2



Ablauf – LRU-2



	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
F1																				
F2																				
F3																				
F4																				
F5																				
	Α	В	С	Α	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	Α	G	lΕ	Α	С
C4	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
C1	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
C1 C2	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
C2	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
C2 C3		В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С

Ablauf – LRU-2







	Α	В	С	Α	В	С	D	Ε	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	E	Α	С
F1	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	Α	А	Α	Α	Α	А	Α	Α	А	Α
F2		В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	Е	Е	Е
F3			С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С
F4							D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D
F5								Е	Е	Е	F	F	F	F	G	G	G	G	G	G

	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
C1	u	u	U	3	4	5	6	7	7	8	9	8	9	10	11	4	5	6	4	5
C2		u	U	U	3	4	5	6	6	7	8	9	10	9	10	11	12	10	11	12
C3			u	u	u	3	4	5	3	4	7	8	9	8	9	10	11	12	13	11
C4							U	u	u	3	4	5	3	4	6	7	8	9	10	11
C5								u	u	u	U	u	U	u	u	u	2	3	4	5
F A UNIVERS	SITAT																			15

UNIVERSITÄT DRESDEN 15

Approximierende Verfahren



IDEE

- Vereinfachung der benötigten Datenstrukturen durch Approximation
- Effektivität (Trefferrate) vs. Skalierbarkeit (Anzahl der Threads)

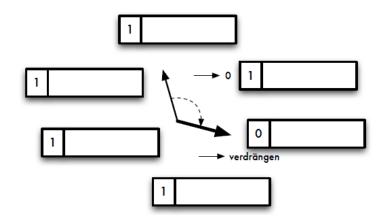
CLOCK: APPROXIMATION DER HISTORIE DURCH BIT-

Schieberegister der Länge K

- $K = 0 \rightarrow FIFO$
- K = unendlich → LRU
- Typisch: K = 1 → Second Chance

CLOCK

- Seite mit Benutzt-Bit; bei Referenzierung auf "1" setzen
- Bei Seitenfehler:
 - Zyklische Suche
 - Seite mit "0" verdrängen
 - sonst Setzen auf "0" (zweite Chance)





Ablauf – CLOCK



	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
F1																				
F2																				
F3																				
F4																				
F5																				
	Α	В	С	Α	В	С	D	Ε	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Ε	Α	С
C1	A	В	С	A	В	С	D	Е	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
C1 C2	A	В	С	A	В	С	D	Е	С	D	F	A	D	В	G	A	G	Е	A	С
	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
C2	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
C2 C3	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С

Ablauf - CLOCK







	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Ε	Α	С
F1	Α	Α	Α	А	А	Α	Α	Α	Α	Α	F	F	F	F	F	F	F	F	F	
F2		В	В	В	В	В	В	В	В	В	В	Α	А	Α	Α	Α	Α	Α	Α	
F3			С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	С	В	В	В	В	В	В	
F4							D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	Е	Е	
F5								Е	Е	Е	Е	Е	Е	Е	G	G	G	G	G	

	Α	В	С	Α	В	С	D	Ε	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Ε	Α	С
C1	1	1	1				1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	0	0	
C2	0	1	1				1	1	1	1	0	1	1	1	1	1	1	0	1	
C3	0	0	1				1	1	1	1	0	0	0	1	1	1	1	0	0	
C4	0	0	0				1	1	1	1	0	0	1	0	0	0	0	1	1	
C5	0	0	0				0	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1	1	

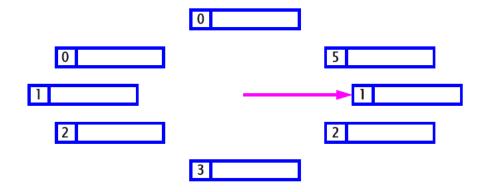
UNIVERSITÄT

GCLOCK (Generalized Clock)



BESCHREIBUNG

- Pro Seite wird Referenzzähler geführt (statt Bit)
- Ersetzung nur von Seiten mit Zählwert 0 (sonst Dekrementierung des Zählers und Betrachtung der nächsten Seite)



VERFAHRENSPARAMETER

- Initialwerte für Referenzzähler
- Wahl des Dekrementes
- Zählerinkrement bei erneuter Referenz



Ablauf



	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
F1																				
F2																				
F3																				
F4																				
F5																				
	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
C1	A	В	С	A	В	С	D	Е	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
C1 C2	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	Е	A	С
C2	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
C2 C3	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
C2	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С

Ablauf



	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
F1																				
F2																				
F3																				
F4																				
F5																				
	Α	В	С	Α	В	С	D	Е	С	D	F	Α	D	В	G	Α	G	Е	Α	С
C1	A	В	С	A	В	С	D	Е	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
C1 C2	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	Е	A	С
C2	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
C2 C3	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С
C2	A	В	С	A	В	С	D	E	С	D	F	A	D	В	G	A	G	E	A	С