



Einsatz und Realisierung von Datenbanksystemen

ERDB Übungsleitung

Alice Rey, Maximilian Bandle, Michael Jungmair

i3erdb@in.tum.de



Organisatorisches

Disclaimer

Die Folien werden von der Übungsleitung allen Tutoren zur Verfügung gestellt.

Sollte es Unstimmigkeiten zu den Vorlesungsfolien von Prof. Kemper geben, so sind die Folien aus der Vorlesung ausschlaggebend.

Falls Ihr einen Fehler oder eine Unstimmigkeit findet, schreibt an i3erdb@in.tum.de mit Angabe der Foliennummer.

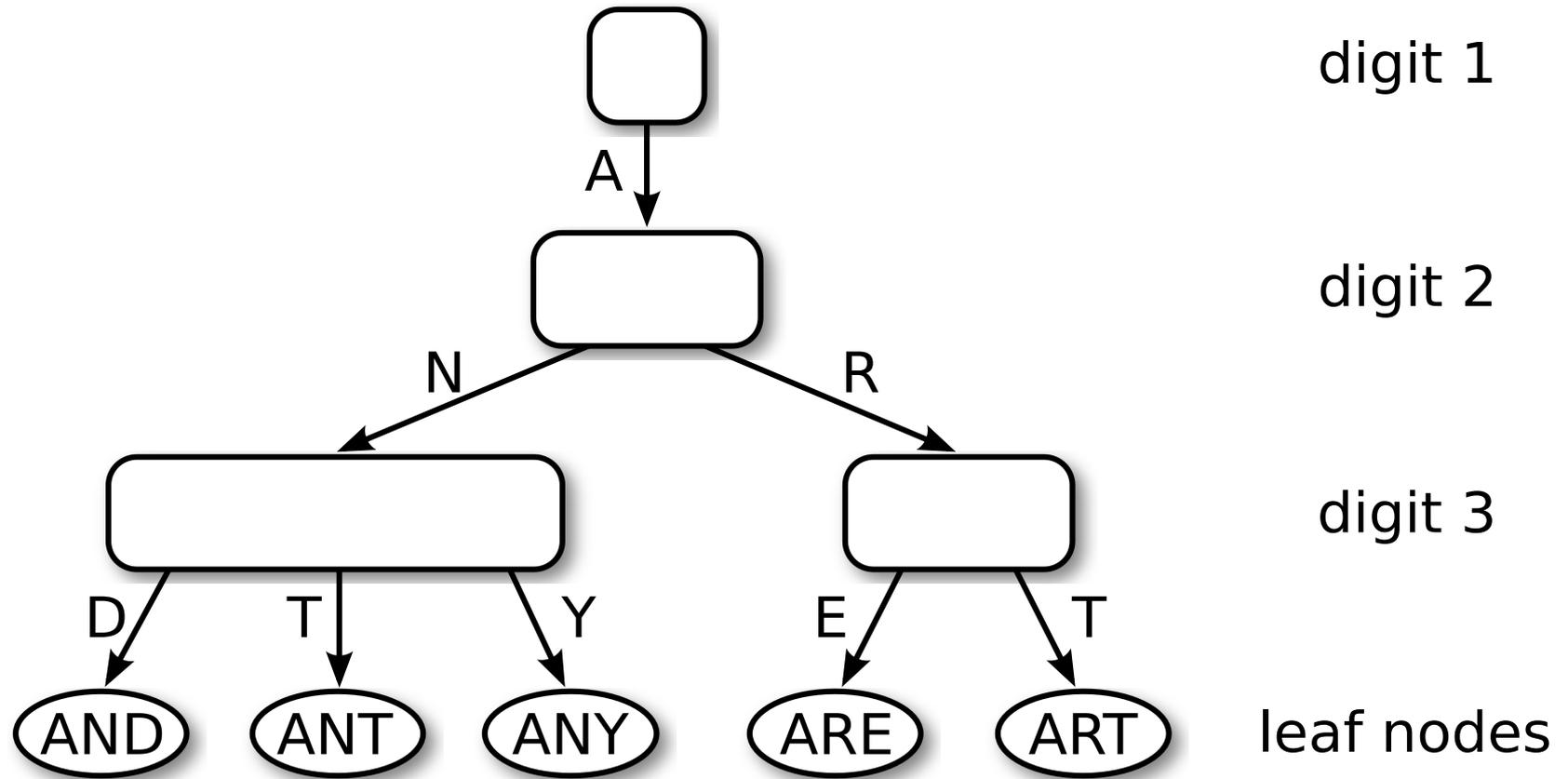


Hauptspeicher-Datenbanken



Hauptspeicher-Datenbanken

ART-Tree (Adaptiver Radix-Baum)





Hauptspeicher-Datenbanken

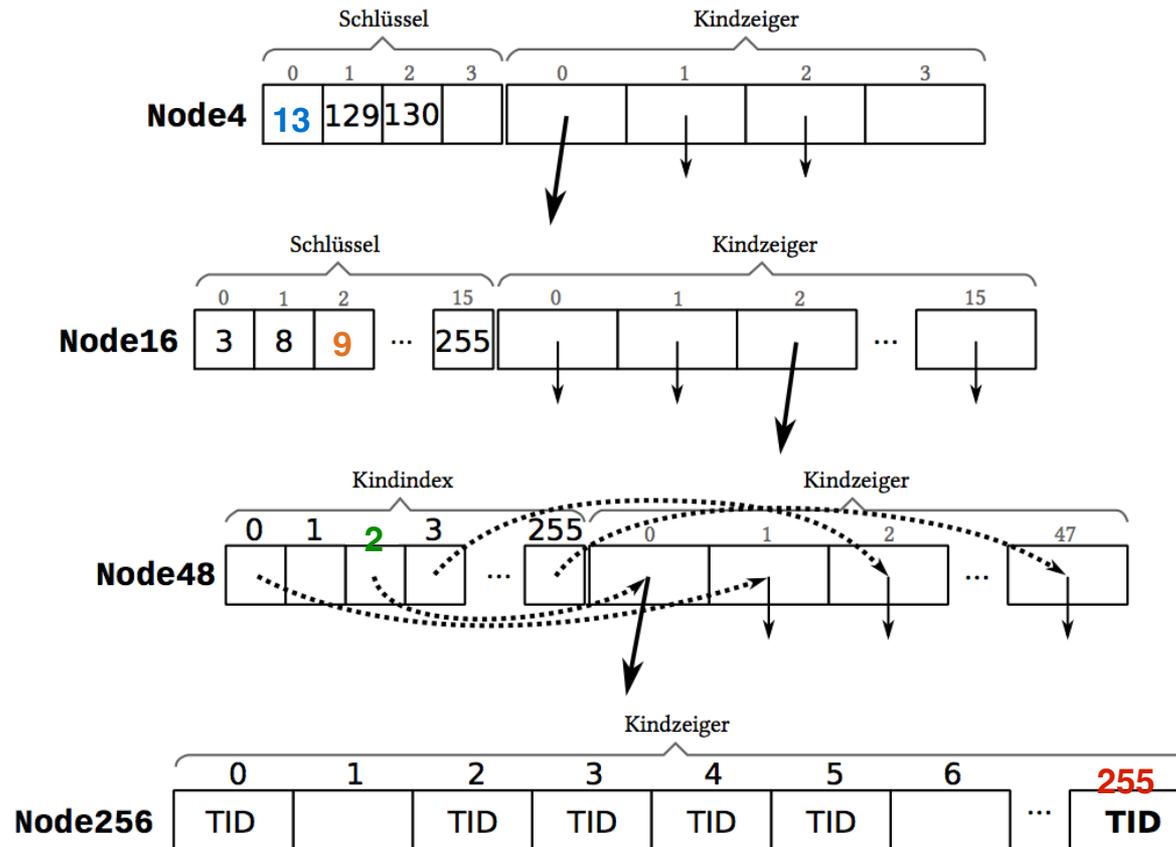
ART-Knotentypen

Integer Schlüssel
+218694399

Bit Repräsentation (32 bit, ohne Vorzeichen)
00001101 00001001 00000010 11111111

Byte-Repräsentation

13	9	2	255
----	---	---	-----





Aufgabe 1

In (pseudo) C++ kann eine ‘Row-Store-artige’ Datenstruktur wie folgt angelegt werden:

```
struct Tuple {  
    int MatrNr;  
    RuntimeString Name;  
    int Semester;  
}  
Tuple data[10000] = {};
```

Notieren Sie, wie die Daten in Form eines Column Stores gehalten werden können in (pseudo) C++.

Erklären Sie Ihrem Tutor, welche Vor- und Nachteile Row- und Column Stores jeweils haben. Was würden Sie für Amazons Webseite verwenden? Was verwenden Sie für die Controlling Datenbank?



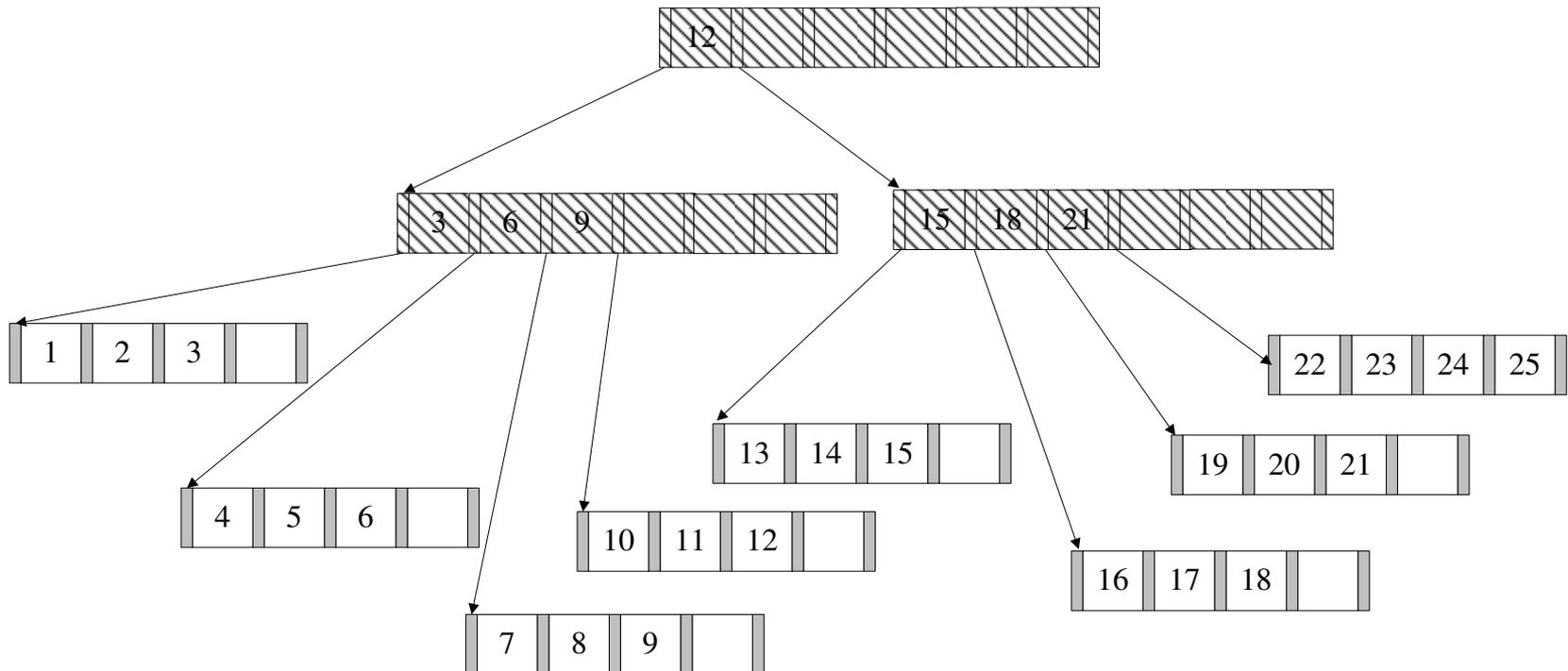
Aufgabe 2

Schätzen sie die Anzahl der Cache Misses die entstehen, wenn man 1001 32-bit Integer Werte (0-1000) in aufeinanderfolgender Reihenfolge in einen ART Baum einfügt. Wäre ein B+ Baum besser oder schlechter? Bei den Baumknoten müssen die Header nicht berücksichtigt werden, Pointer habe eine Größe von 64 bit.



Aufgabe 2

B+ Baum Beispiel



Aufgabe 3

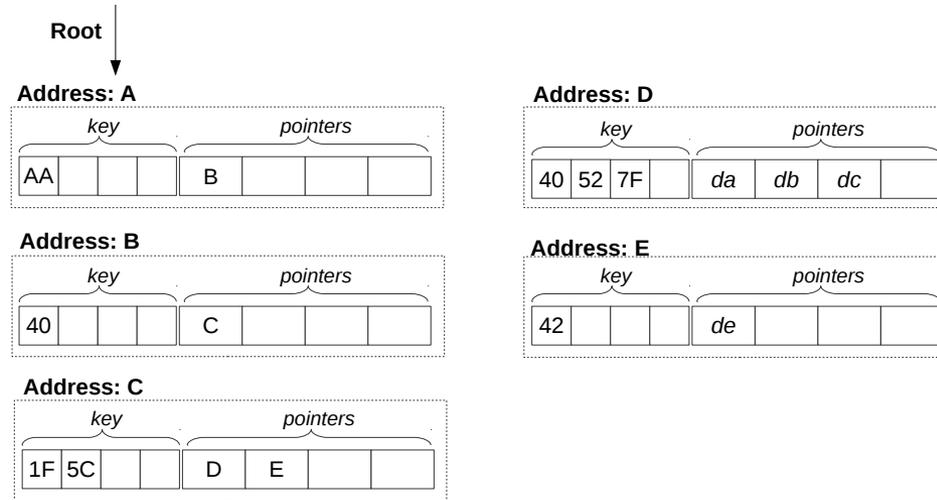


Abbildung 1: Knoten des ART (jeweils Node4)

In Abbildung 1 sehen Sie die Knoten eines ART Baums. Der Wurzelknoten liegt an Adresse A. Zeiger die mit **d** anfangen (z.B. da, db, ...) zeigen auf Daten. Suchschlüssel sind in den Aufgaben jeweils sowohl als Zahl z.B. 99, als auch hexadezimal codiert angegeben, z.B. der Wert 99 als 32 Bit Integer (0x00 0x00 0x00 0x63).

- 1) Beschreiben Sie kurz den Pfad durch den Baum für den 32-bit Suchschlüssel 2856344642 (0xAA 0x40 0x5C 0x42).
- 2) Welche dieser Suchschlüssel sind im Baum enthalten? 291 (0x00 0x00 0x01 0x23), 2856329024 (0xAA 0x40 0x1F 0x40), 2856329026 (0xAA 0x40 0x1F 0x42)
- 3) Beschreiben Sie kurz wie sich der Baum beim Einfügen des Schlüssels 2856352578 (0xAA 0x40 0x7B 0x42) verändert. Der Schlüssel soll auf den Wert an der Adresse **df** zeigen.



MVCC

- **Multiversion Concurrency Control**
- fein granulares Mehrversionsverfahren für die Synchronisation mehrerer paralleler TA
- sehr gut für unterbrechbare TA
- klassische DB nutzen das 2-Phasen-Sperrprotokoll
➔ zu schwerfällig für Hauptspeicher DBs



MVCC

Version positions
in a fixed range
[first,last)

Accounts

VersionVector

	Owner	Balance	VersionVector
[0,0)	Thomas	10	
	Larry	10	
	Alfons	10	
	Judy	10	
	Tobias	10	
[0,0)	Sally	10	
	Hanna	10	
	Hasso	10	
	Mike	10	
	Lisa	10	
[0,0)	Betty	10	
	Cindy	10	
	Henry	10	
	Praveen	10	
	Wendy	10	

base table (column-store)

(not stored – for illustration)
Actions
commitTime

recently committed

startTime
Tx-ID
Actions
(not stored)

active Transactions



MVCC

Version positions
in a fixed range
[first,last)

Accounts

	Owner	Balance	VersionVector
[0,0)	Thomas	10	
	Larry	10	
	Alfons	10	
	Judy	10	
	Tobias	10	
	Sally	9	
[0,1)	Hanna	10	
	Hasso	10	
	Mike	10	
	Lisa	10	
	Betty	10	
[0,0)	Cindy	10	
	Henry	10	
	Praveen	10	
	Wendy	10	

base table (column-store)

VersionVector

latest version
in-place

physical before images (i.e.
column values) in undo buffers

Undo buffer of Ta



(not stored – for illustration)
Actions
commitTime

recently committed

(not stored)
Actions
startTime
Tx-ID

→ Ta	T1	Sally → Wen

active Transactions



MVCC

Version positions
in a fixed range
[first,last)

Accounts

	Owner	Balance	VersionVector
[0,0)	Thomas	10	
	Larry	10	
	Alfons	10	
	Judy	10	
	Tobias	10	
	Sally	9	
[0,1)	Hanna	10	
	Hasso	10	
	Mike	10	
	Lisa	10	
	Betty	10	
	Cindy	10	
[4,5)	Henry	10	
	Praveen	10	
	Wendy	11	

base table (column-store)

VersionVector

latest version
in-place

Undo buffer of Ta

Ta, Balance, 10	Ta, Balance, 10
-----------------	-----------------

(not stored – for illustration)
Actions
commitTime

recently committed

(not stored)
Actions
startTime
Tx-ID

Ta	T1	Sally → Wen

active Transactions



MVCC

Version positions
in a fixed range
[first,last)

Accounts

	Owner	Balance	VersionVector
[0,0)	Thomas	10	
	Larry	10	
	Alfons	10	
	Judy	10	
	Tobias	10	
	Sally	9	
[0,1)	Hanna	10	
	Hasso	10	
	Mike	10	
	Lisa	10	
	Betty	10	
	Cindy	10	
[4,5)	Henry	10	
	Praveen	10	
	Wendy	11	

base table (column-store)

VersionVector

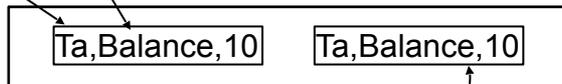
latest version
in-place

Try update of uncommitted

Undo buffer of Tb



Undo buffer of Ta



(not stored – for illustration)
Actions
commitTime

recently committed

(not stored)
Actions
startTime
Tx-ID

→ Ta	T1	Sally → Wen
→ Tb	T2	Sally → Hen

active Transactions



MVCC

Version positions
in a fixed range
[first,last)

Accounts

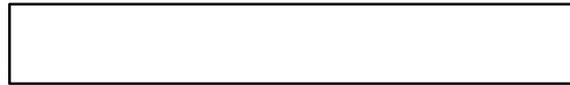
	Owner	Balance	VersionVector
[0,0)	Thomas	10	
	Larry	10	
	Alfons	10	
	Judy	10	
	Tobias	10	
	Sally	9	
[0,1)	Hanna	10	
	Hasso	10	
	Mike	10	
	Lisa	10	
	Betty	10	
	Cindy	10	
[4,5)	Henry	10	
	Praveen	10	
	Wendy	11	

base table (column-store)

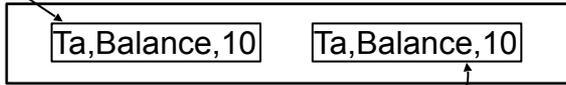
VersionVector

latest version
in-place

Restart the transaction
Undo buffer of Tb



Undo buffer of Ta



(not stored – for illustration)
Actions
commitTime

recently committed

(not stored)
Actions
startTime
Tx-ID

→ Ta	T1	Sally → Wen
→ Tb		Sally → Hen

active Transactions



MVCC

Version positions
in a fixed range
[first,last)

Accounts

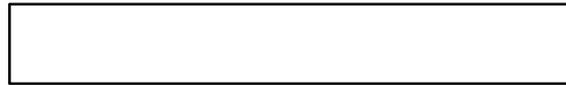
Owner	Balance	VersionVector
Thomas	10	
Larry	10	
Alfons	10	
Judy	10	
Tobias	10	
Sally	9	
Hanna	10	
Hasso	10	
Mike	10	
Lisa	10	
Betty	10	
Cindy	10	
Henry	10	
Praveen	10	
Wendy	11	

base table (column-store)

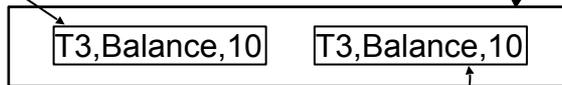
VersionVector

latest version
in-place

Undo buffer of Tb



Commit transaction
Undo buffer of T3



(not stored – for illustration)
Actions
commitTime

T3	Sally → Wendy

recently committed

(not stored)
Actions
startTime
Tx-ID

Tb	Sally → Hen
Tb	Sally → Hen

active Transactions



MVCC

Version positions
in a fixed range
[first,last)

Accounts

	Owner	Balance	VersionVector
[0,0)	Thomas	10	
	Larry	10	
	Alfons	10	
	Judy	10	
	Tobias	10	
	Sally	8	
[0,1)	Hanna	10	
	Hasso	10	
	Mike	10	
	Lisa	10	
	Betty	10	
	Cindy	10	
[4,5)	Henry	10	
	Praveen	10	
	Wendy	11	

base table (column-store)

VersionVector

latest version
in-place

physical before images (i.e.
column values) in undo buffers

Undo buffer of Tb

Tb,Balance,9

Undo buffer of T3

T3,Balance,10

T3,Balance,10

(not stored – for illustration)
Actions
commitTime

Tx-ID	start	Actions
T3		Sally → Wendy

recently committed

(not stored)
Actions
startTime
Tx-ID

Tx-ID	start	Actions
Tb	T4	Sally → Hen

active Transactions



MVCC

Version positions
in a fixed range
[first,last)

Accounts

Owner	Balance	VersionVector
Thomas	10	
Larry	10	
Alfons	10	
Judy	10	
Tobias	10	
Sally	8	
Hanna	10	
Hasso	10	
Mike	10	
Lisa	10	
Betty	10	
Cindy	10	
Henry	11	
Praveen	10	
Wendy	11	

base table (column-store)

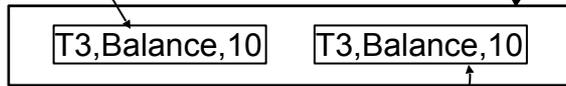
VersionVector

latest version
in-place

Undo buffer of Tb



Undo buffer of T3



(not stored – for illustration)
Actions
commitTime

Tx-ID	Actions	commitTime
T3	Sally → Wendy	

recently committed

(not stored)
Actions
startTime
Tx-ID

Tx-ID	Actions	startTime
Tb	T4	Sally → Hen

active Transactions



MVCC

Version positions
in a fixed range
[first,last)

Accounts

	Owner	Balance	VersionVector
[0,0)	Thomas	10	
	Larry	10	
	Alfons	10	
	Judy	10	
	Tobias	10	
	Sally	8	
[0,1)	Hanna	10	
	Hasso	10	
	Mike	10	
	Lisa	10	
	Betty	10	
	Cindy	10	
[2,5)	Henry	11	
	Praveen	10	
	Wendy	11	

base table (column-store)

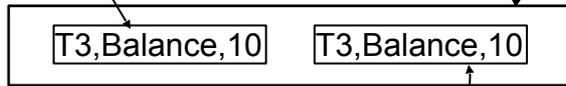
VersionVector

latest version
in-place

Undo buffer of Tb



Undo buffer of T3



(not stored – for illustration)
Actions
commitTime

Tx-ID	startime	Actions
→ T3		Sally → Wendy

recently committed

(not stored)
Actions
startime
Tx-ID

Tx-ID	startime	Actions
→ Tb	T4	Sally → Hen
Tx	T5	Leser: Σ

active Transactions



MVCC

Version positions
in a fixed range
[first,last)

Accounts

	Owner	Balance	VersionVector
[0,0)	Thomas	10	
	Larry	10	
	Alfons	10	
	Judy	10	
	Tobias	10	
	Sally	8	
	Hanna	10	
[0,1)	Hasso	10	
	Mike	10	
	Lisa	10	
	Betty	10	
	Cindy	10	
[2,5)	Henry	11	
	Praveen	10	
	Wendy	11	

base table (column-store)

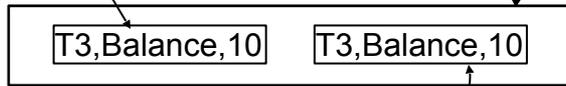
VersionVector

latest version
in-place

Undo buffer of T6



Undo buffer of T3



(not stored – for illustration)
Actions
commitTime

→ T3	Sally → Wendy
→ T6	Sally → Henry

recently committed

startTime
Tx-ID
Actions
(not stored)

Tx	T5	Leser: Σ

active Transactions



MVCC

Version positions
in a fixed range
[first,last)

Accounts

	Owner	Balance	VersionVector
[0,0)	Thomas	10	
	Larry	10	
	Alfons	10	
	Judy	10	
	Tobias	10	
	Sally	7	
[0,1)	Hanna	10	
	Hasso	10	
	Mike	10	
	Lisa	10	
	Betty	10	
	Cindy	10	
[2,5)	Henry	11	
	Praveen	10	
	Wendy	11	

base table (column-store)

VersionVector

latest version
in-place

physical before images (i.e.
column values) in undo buffers

Undo buffer of Ty

Ty,Balance,8

Undo buffer of T6

T6,Balance,9

T6,Balance,10

Undo buffer of T3

T3,Balance,10

T3,Balance,10

(not stored – for illustration)
Actions
commitTime

T3	Sally → Wendy
T6	Sally → Henry

recently committed

Actions
(not stored)
startTime
Tx-ID

Tx	start	actions
T5		Leser: Σ
Ty	T7	Sally → Mike

active Transactions



MVCC

Version positions
in a fixed range
[first,last)

Accounts

	Owner	Balance	VersionVector
[0,0)	Thomas	10	
	Larry	10	
	Alfons	10	
	Judy	10	
	Tobias	10	
	Sally	7	
[0,1)	Hanna	10	
	Hasso	10	
	Mike	11	
	Lisa	10	
	Betty	10	
	Cindy	10	
[2,5)	Henry	11	
	Praveen	10	
	Wendy	11	

base table (column-store)

VersionVector

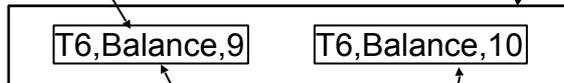
latest version
in-place

physical before images (i.e.
column values) in undo buffers

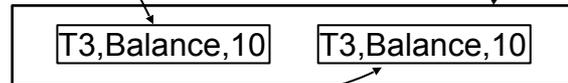
Undo buffer of Ty



Undo buffer of T6



Undo buffer of T3



(not stored – for illustration)
Actions
commitTime

→	T3	Sally → Wendy
→	T6	Sally → Henry

recently committed

Actions
(not stored)
startTime
Tx-ID

Tx	T5	Leser: Σ	
→	Ty	T7	Sally → Mike

active Transactions



MVCC

Version positions
in a fixed range
[first,last)

Accounts

	Owner	Balance	VersionVector
[0,0)	Thomas	10	
	Larry	10	
	Alfons	10	
	Judy	10	
	Tobias	10	
	Sally	7	
[0,1)	Hanna	10	
	Hasso	10	
	Mike	11	
	Lisa	10	
	Betty	10	
	Cindy	10	
[2,5)	Henry	11	
	Praveen	10	
	Wendy	11	

base table (column-store)

VersionVector

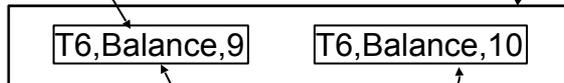
latest version
in-place

physical before images (i.e.
column values) in undo buffers

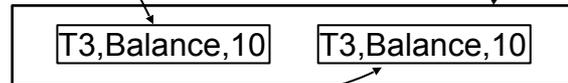
Undo buffer of Ty



Undo buffer of T6



Undo buffer of T3



(not stored – for illustration)
Actions
commitTime

T3	Sally → Wendy
T6	Sally → Henry

recently committed

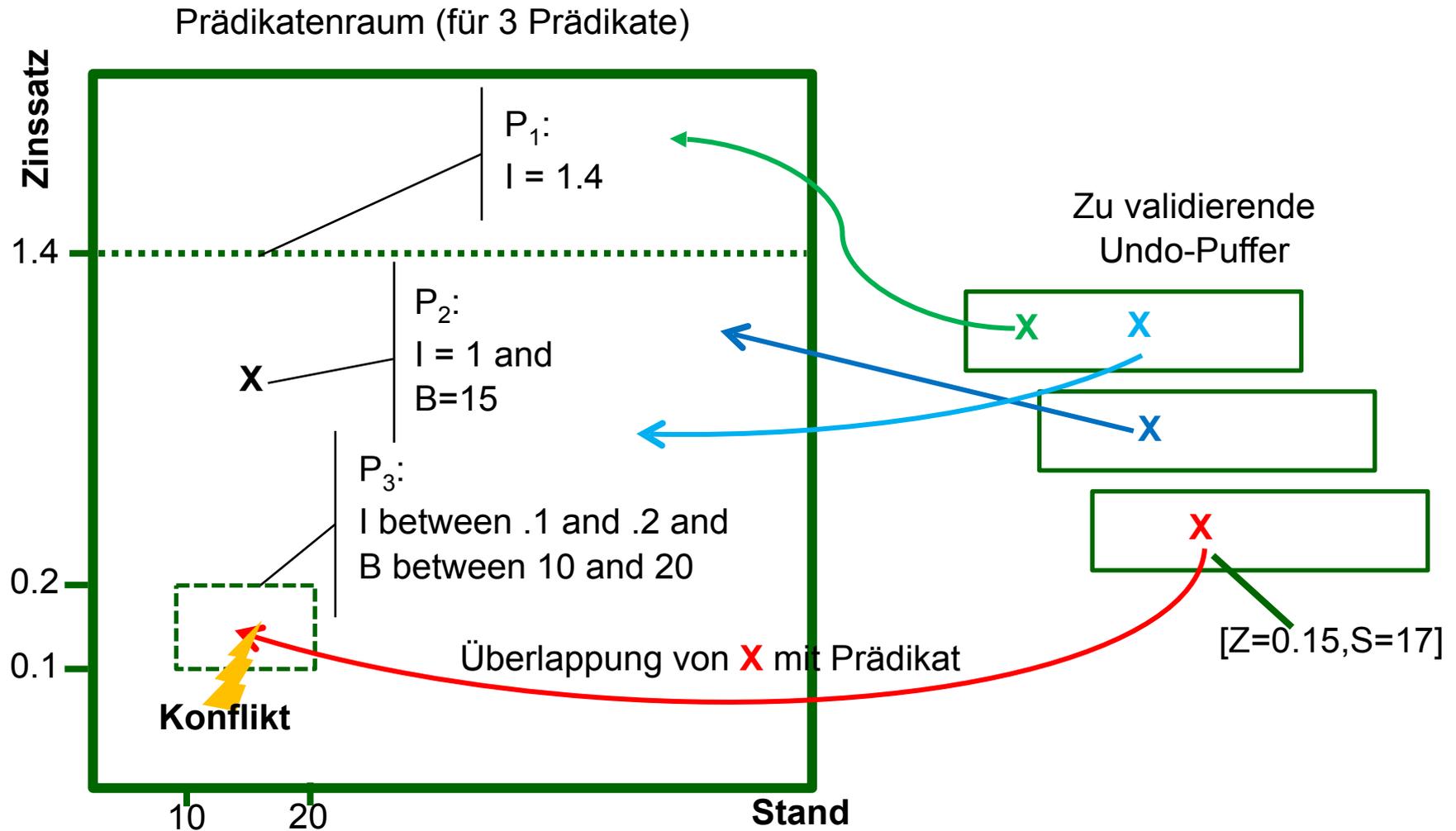
Actions
(not stored)
startTime
Tx-ID

Tx	T5	Leser: Σ
Ty	T7	Sally → Mike
Tz	T8	Leser: Σ

active Transactions



Precision Locking





MVCC mit Precision Locking

- Lesende Anfragen sind **immer erlaubt**: kein Precision Locking
- Falls schreibende Anfrage: **Überlappender Prädikatbereich?**
- Falls ja, dann **BOT** und **commit-Reihenfolge** beachten



Aufgabe 4

T1: insert into foo (select Note from Noten where MatrNr=12345)

T2: insert into bar (select count(*) from Noten where Note<1.5)

T3: insert into Noten(MatrnNr,Note) values (54321, 3.0)

T4: update Noten set Note=1.4 where MatrNr=32154

T5: insert into Noten(MatrnNr,Note) values (54321, 1.3)

T6: update Noten set Note=1.6 where MatrNr=12345

Analysieren Sie, ob die folgenden Historien unter dem MVCC Model, wie in der Vorlesung vorgestellt, auftreten können. Jede Historie steht für sich selbst und startet jeweils von einem ursprünglichen Datenzustand. Die Buchstaben innerhalb der Klammer entsprechen dabei jeweils den Tupeln auf die zugegriffen wird. Wenn in T2 z.B. drei Werte das 'Prädikat Note<1.5' erfüllen, gäbe es entsprechend drei $r(\dots)$ Einträge auf die jeweiligen Tupel.

H1 (T1 und T3): $bot_1, r_1(A), bot_3, w_3(B), w_1(C), commit_1, commit_3$

H2 (T2 und T3): $bot_2, r_2(A), bot_3, w_3(B), r_2(C), w_2(D), commit_2, commit_3$

H8 (T2 und T3): $bot_2, r_2(A), bot_3, w_3(B), r_2(C), commit_3, w_2(D), commit_2$

H3 (T2 und T4): $bot_2, r_2(A), r_2(B), bot_4, r_4(B), w_4(B), r_2(C), w_2(D), commit_2, commit_4$

H5 (T2 und T4): $bot_2, r_2(A), bot_4, r_4(B), w_4(B), r_2(C), commit_4, w_2(D), commit_2$

H4 (T1 und T6): $bot_1, r_1(B), bot_6, r_6(B), w_6(B), w_1(C), commit_1, commit_6$

H6 (T1 und T6): $bot_1, r_1(B), bot_6, r_6(B), w_6(B), commit_6, w_1(C), commit_1$

H7 (T2 und T5): $bot_2, r_2(A), bot_5, w_5(D), commit_5, r_2(D), w_2(E), commit_2$

H9 (T2 und T5): $bot_2, r_2(A), bot_5, w_5(B), r_2(C), commit_5, w_2(D), commit_2$

Gruppenaufgabe 5

Name	verfügbar	Versionsvektor	TID	Startzeit	Commitzeit	Aktion
House	ja	-	Ta	$T0$	-	\sum
Green	ja	-	Tb	$T2$	-	$(Green) - -$
Brinkmann	ja	-	Tc	$T3$	-	\sum
			Td	$T5$	-	\sum

Beschäftigen wir uns mit *Multi-Version Concurrency Control* am Beispiel unserer verfügbaren Ärzte („Doctors on call/duty“), in dem wir sicherstellen wollen, dass immer mindestens ein Arzt verfügbar ist.

Uns stehen drei Operationen zur Verfügung, \sum zählt alle verfügbaren Ärzte, $(X) +$ ändert X s Status in verfügbar, $(X) - -$ zählt alle verfügbaren Ärzte und ändert X s Status auf nicht verfügbar, wenn mindestens ein Arzt noch anwesend ist.

1. Welche Bedingungen gelten für die Zeitstempel?
2. Green möchte zum Zeitpunkt $T2$ seinen Feierabend antreten. Vervollständigen Sie Tabelle 3 und legen Sie einen geeigneten Undo-Puffer (Zeitstempel, Attribut, Undo-Image) an. Wann muss Tb committen, damit Td bereits die Änderung von Tb liest? Was lesen Ta und Tb ?
3. Brinkmann und House wollen zeitgleich den Feierabend antreten. House startet bei $T8$, Brinkmann bei $T9$. Wer darf gehen? Wie sorgt *Precision Locking* dafür, dass nur ein Arzt das Krankenhaus verlässt? Vervollständigen Sie die Einträge.



Gruppenaufgabe 6

In traditionellen Datenbanksystemen sind die Festplatte und der Buffermanager oft der Hauptgrund für Performanceengpässe. Wie ändert sich dies in Hauptspeicherdatenbanken, wo sind die neuen Flaschenhälse? Unterscheiden Sie auch zwischen Analytischen und Transaktionalen Workloads.



Fragen?