



---

 Aufgabe 1 - *Slotted Page*.
 

---

1 Punkt

In die folgende Tabelle werden Werte eingefügt:

```
CREATE TABLE bands (
  bid INTEGER,
  bname VARCHAR(20)
);
```

Das Speichern eines `INTEGER` benötigt 4 Byte. Strings, die als `VARCHAR` gespeichert werden, benötigen ein Byte pro Zeichen und zusätzlich ein Byte zur Terminierung. Beispielsweise benötigt die Zeichenfolge `DBMS` 5 Bytes zur Speicherung. Die Tupel werden in eine Slotted Page mit folgenden Eigenschaften eingefügt:

- Größe:  $2^{13} = 8192$  Bytes,
- Adressierungstyp: **Byte-Adressierung** (es kann jedes Byte adressiert werden)

Die folgenden Operationen werden in dieser Reihenfolge durchgeführt:

```
INSERT INTO books VALUES (123, 'Queen');           -- Tupel A
INSERT INTO books VALUES (336, 'Guns n Roses');   -- Tupel B
INSERT INTO books VALUES (52, 'The Beatles');     -- Tupel C
```

**Ergänzen** Sie die Slotted Page um die **fehlenden Werte/Adressen**, wobei  $p_i$  und  $g_i$  sich auf den jeweiligen Datensatz  $d_i$  beziehen. **(0.125 Punkte pro Wert/Adresse)**

$a$	$f$	$g_1$	$p_1$	$g_2$	$p_2$	$g_3$	$p_3$	$\dots$	$d_3$	$d_2$	$d_1$
									$C$	$B$	$A$

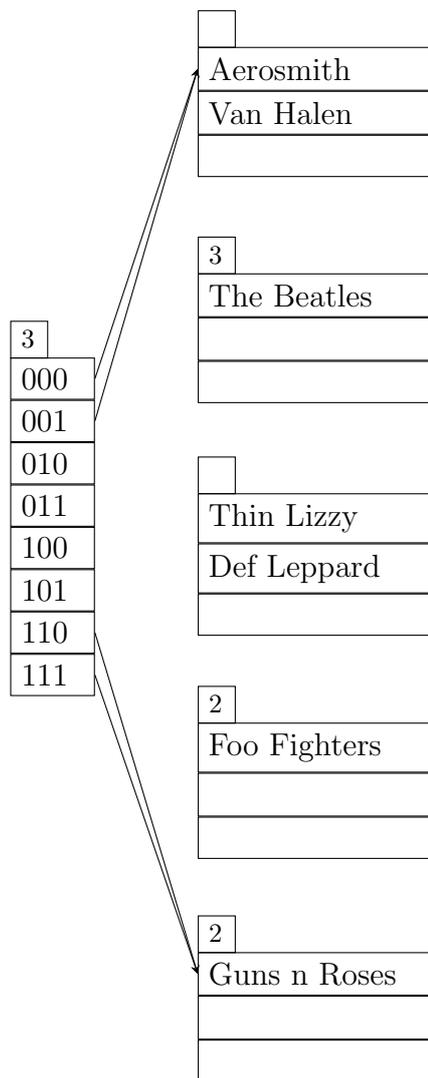
Aufgabe 2 - Erweiterbares Hashing.

1 Punkt

Die Hashfunktion  $h$  liefert die in der Tabelle angegebenen Binärwerte. **Ergänzen Sie die fehlenden Werte/Komponenten (Werte, lokale Tiefen und Pointer).**

Hash-Tabelle:

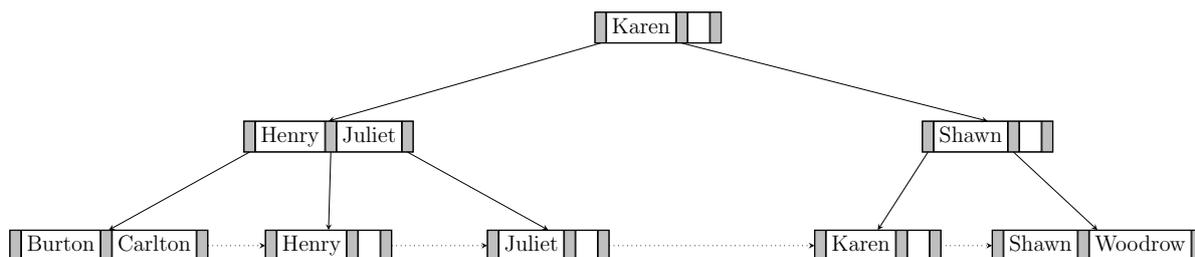
Name ( $x$ )	$h(x)$ (binär)
Aerosmith	0010
Bon Jovi	0100
Def Leppard	0110
Foo Fighters	1000
Guns n Roses	1100
Metallica	1110
Rush	1011
Thin Lizzy	0111
The Beatles	0101
Van Halen	0001



Aufgabe 3 - B<sup>+</sup>-Baum-Einfügen.

1 Punkt

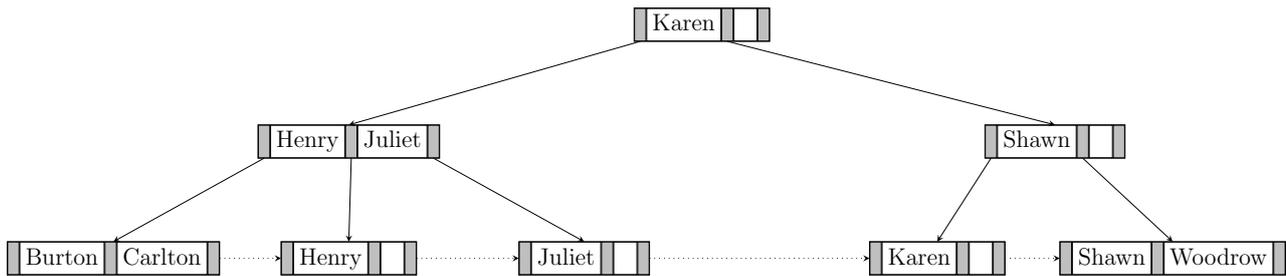
Gegeben ist ein B<sup>+</sup>-Baum mit  $m = 3$ . Zeichnen Sie den B<sup>+</sup>-Baum der nach dem Einfügen von **Dexter** entsteht.



Aufgabe 4 -  $B^+$ -Baum-Löschen.

1 Punkt

Gegeben ist ein  $B^+$ -Baum mit  $m = 3$ . Zeichnen Sie den  $B^+$ -Baum der nach dem Löschen von **Karen** entsteht.



---

**Aufgabe 5 - Indexstrukturen.**

1 Punkt

**Zeichnen** Sie für die folgende Tabelle einen **3-stufigen Sekundärindex** auf dem Attribut **Player**. Die **innere Indexstufe** soll **dense** und die **äußeren beiden Indexstufen** sollen **sparse** sein. Ein **Datenblock** kann **2 Tupel** speichern. In einen **Indexblock** können **3 Einträge** gespeichert werden.

Player	Team
Bell	Steelers
Brees	Saints
Brown	Steelers
Donald	Rams
Edelman	Patriots
Fournette	Jaguars
Gurley	Rams
Houston	Chiefs
Jones	Falcons
Kuechly	Panthers
Lattimore	Saints
Leonard	Colts
Mack	Bears
Michel	Colts
Sanu	Falcons
Thomas	Saints



---

**Aufgabe 7 - Effiziente Anfragebearbeitung.**

1 Punkt

Gegeben ist die Relation  $R[A, B, C, D]$ . Auf Attribut  $C$  existiert ein **dense B<sup>+</sup> Baum Index**. Werte von Attribut  $C$  sind gleichverteilt. Was ist die **effizienteste Strategie** um **Bereichsanfragen** von folgendem Typ zu beantworten?

$$\sigma_{a < C < b}(R)$$

**Annahme:**

$b - a \ll \max(R.C) - \min(R.C)$ , d.h. der abgefragte Wertebereich ist wesentlich kleiner als der gesamte Wertebereich von Attribut  $C$ .

Geben Sie **alle notwendigen Schritte** an.

---

**Aufgabe 8 - Join-Algorithmen.****1 Punkt**

---

Gegeben seien zwei Relationen mit folgenden Eigenschaften:

- $R[A]$  mit Werten 1, 2, 3, 4, 5, 6, 8, 9, 12,
- $S[A]$  mit Werten 2, 5, 6, 8, 9, 11, 13, 15, 16, 18, 19, 21,
- die Größe des Puffer beträgt  $M = 4$  Blöcke,
- jeder Block fasst 1 Tupel.

Für die Durchführung eines Hash Joins soll  $h(x) = x \bmod 3$  als Hashfunktion verwendet werden. Kann diese Hashfunktion für die Durchführung eines Hash Joins auf die Attribute  $R[A]$  und  $S[A]$  unter den gegebenen Umständen verwendet werden? Erklären Sie, warum bzw. warum nicht.

---

**Aufgabe 9 - Join Kardinalität.****1 Punkt**

Gegeben seien 3 Relationen  $R[A, B, C]$ ,  $S[B, C, D, F]$  und  $T[A, D, E, F]$  mit folgenden Eigenschaften:

- $|R| = 2500$  Tupel,  $V(R, A) = 50$ ,  $V(R, B) = 10$ ,  $V(R, C) = 20$
- $|S| = 500$  Tupel,  $V(S, B) = 50$ ,  $V(S, C) = 40$ ,  $V(S, D) = 10$ ,  $V(S, F) = 100$
- $|T| = 4000$  Tupel,  $V(T, A) = 25$ ,  $V(T, D) = 50$ ,  $V(T, E) = 200$ ,  $V(T, F) = 20$

Schätzen Sie  $|R \bowtie S \bowtie T|$  ab.

---

**Aufgabe 10 - Anfrageoptimierung.****1 Punkt**

---

Gegeben seien die folgenden 3 Relationen  $R[A, B, C]$ ,  $S[A, B, V]$  und  $T[A, B, X]$ :

- $|R| = 10^3$  Tupel,  $V(R, A) = 250$ ,  $V(R, B) = 10$ ,  $V(R, C) = 1.000$ .
- $|S| = 10^4$  Tupel,  $V(S, A) = 200$ ,  $V(S, B) = 250$ ,  $V(S, V) = 2.000$ .
- $|T| = 10^5$  Tupel,  $V(T, A) = 2.500$ ,  $V(T, B) = 1.000$ ,  $V(T, X) = 3.000$ .

Weiters sei die folgende SQL-Anfrage gegeben:

```
SELECT  R.A, T.X
FROM    R, S, T
WHERE   R.A = S.A
        AND R.B = S.B
        AND S.A = T.A
        AND S.B = T.B
```

1. Zeichnen Sie die **algebraische Normalform als Operatorbaum** für die gegebene SQL-Anfrage. **(0.5 Punkte)**
2. Wenden Sie **heuristische Optimierung** an, um den **Operatorbaum zu optimieren**. Im resultierenden Operatorbaum soll auch die **Join-Reihenfolge optimal** sein, d.h. es soll zuerst der Join mit dem kleinsten Zwischenergebnis durchgeführt werden. **(0.5 Punkte)**