

# Veritabanı Yönetim Sistemleri

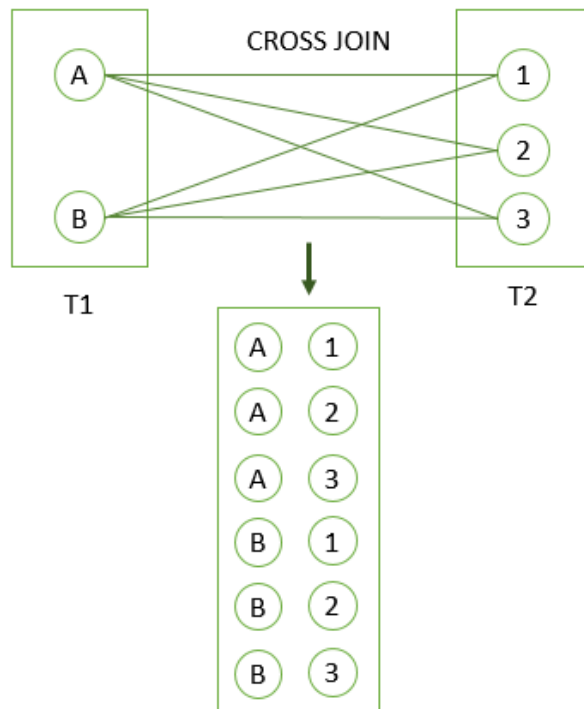
---

Dr. Öğr. Üyesi Ahmet Arif AYDIN

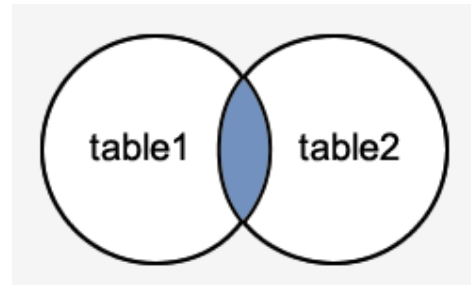
Dosya Yapıları ve İndexleme (storage & indexing)

Konular
<b><i>Veritabanı Tasarımı</i></b>
<b><i>ER-Model</i></b>
<b><i>UML</i></b>
<b><i>Relational Model</i></b>
<b><i>İlişkisel Cebir</i></b>
<b><i>İlişkisel Hesap</i></b>
<b><i>SQL</i></b>
Dosya Yapıları ve İndexleme
Sorgu Optimizasyonu
Hareket Yönetimi
Kilitlenmeler
Concurrency
Veritabanı Kurtarma Teknikleri

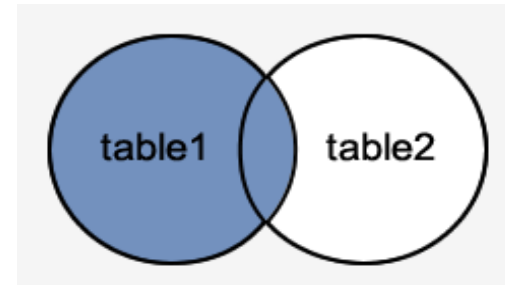
## ❑ Kısıtlamalar (Check, Unique, Not Null)



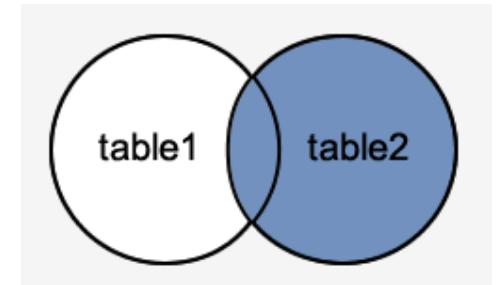
inner



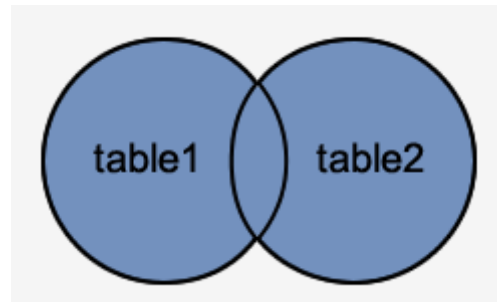
left



right



Full outer



```
SELECT * FROM T1
NATURAL [INNER, LEFT, RIGHT]
JOIN T2;
```

## Veritabanı yönetimi sistemleri

- ☐ veri bütünlüğü
- ☐ veri bağımsızlığı
- ☐ verilere etkili bir biçimde erişimi
- ☐ verinin yönetimini
- ☐ veri güvenliğini sağlamaktadır.

Bir dosya içerisinde çalışanların yaş , isim , adres ve maaş bilgileri bulunsun.

❑ Çalışanların bilgilerine erişim için yaş alanına göre artan sıralama yapılabilir.

- Eğer dosya içeriği sıklıkla değişiyorsa ve yeni veriler ekleniyorsa istenilen sıralamayı sağlamak maliyetli olur.
- yaş alanından başka diğer alanlardaki verilere erişilmek istendiğinde istenilen verilere erişmek için bütün kayıtların taranması gerekmektedir.

*Kayıt koleksiyonlarında bulunan birden fazla alanlara erişim  
indexing (indexleme) tekniği ile gerçekleştirilir*

- ❑ Veritabanı yönetim sistemleri çok çeşitli veriyi disk üzerine kaydetmektedir.
- ❑ Üzerinde işlem yapılması gereken veri hafızaya alınmaktadır.
- ❑ Verinin **diske yazıldığı** ve sonrasında ihtiyaç halinde okunduğu **her bir birim** sayfa (page) olarak adlandırılır.
- ❑ Veritabanının parametresi sayfa (page) dır.

PostgreSQL 'in sayfa kapasitesi 8192 bytes (8 KB) dır.

Her bir satırında text ve integer alanları bulunan ve 100.000 satırdan oluşan bir veri koleksiyonunu PostgreSQL de kaydedelim.

24 bytes: herbir satır başlığı (ortalama)  
24 bytes: bir integer ve text  
4 bytes: pointer on page to tuple

---

52 bytes (1satır)

Bir satırın kapladığı alan

8192 bytes  
/  
52 bytes

---

158 satır

Bir sayfada  
depolanacak olan  
Satır sayısı

100.000  
/  
158  
-----  
633

Page (sayfa)  
sayısı

## Page I/O (Sayfa Giriş / Çıkış)

- ❑ Veritabanında bulunan kayıtlara erişimi sağlamaktadır (diskten hafızaya - hafızadan diske )
- ❑ Gerçekleştirilecek sorgulama işlemlerinin maliyetini birinci dereceden etkilemektedir.
- ❑ Page I /O nun işlem maliyetlerini düşürmek için optimizasyon çalışmaları yapılmaktadır.



- ❑ Veritabanı dosya yapısıyla beraber kaydedilen verinin istenilen sayfasını sabit maliyetle okumaya imkan sağlar
- ❑ Belirli bir sıra ile kaydedilen sayfalara erişmek, karışık olan sayfalara erişip okumaktan daha az maliyetlidir.
- ❑ Disk' de kayıtlı sayfaların her birini diğerinden ayırt etmeyi sağlayan **record id (rid)** 'si bulunmaktadır.
- ❑ **record id (rid)** sayfanın kayıtlı olduğu adres bilgisini içermektedir.

- ❑ Diskte kayıtlı olan veriyi hafıza getiren ve diske kayıt işlemi gerçekleştiren yazılım katmanı buffer manager (ara bellek yöneticisi) olarak isimlendirilir.
- ❑ File layer(dosya katmanı) sayfalara erişim isteğini buffer manager'dan ister.
- ❑ Hard disk üzerindeki alan **disk space manager** (disk yöneticisi) tarafından yönetilmektedir.
- ❑ Yeni bir **page** (sayfa)' in kaydedilmesi için File layer **disk space manager** dan alan ister.
- ❑ File layer bir page silindiğinde **disk space manager** bırakılan alanı kullanıma açık alana ekler.

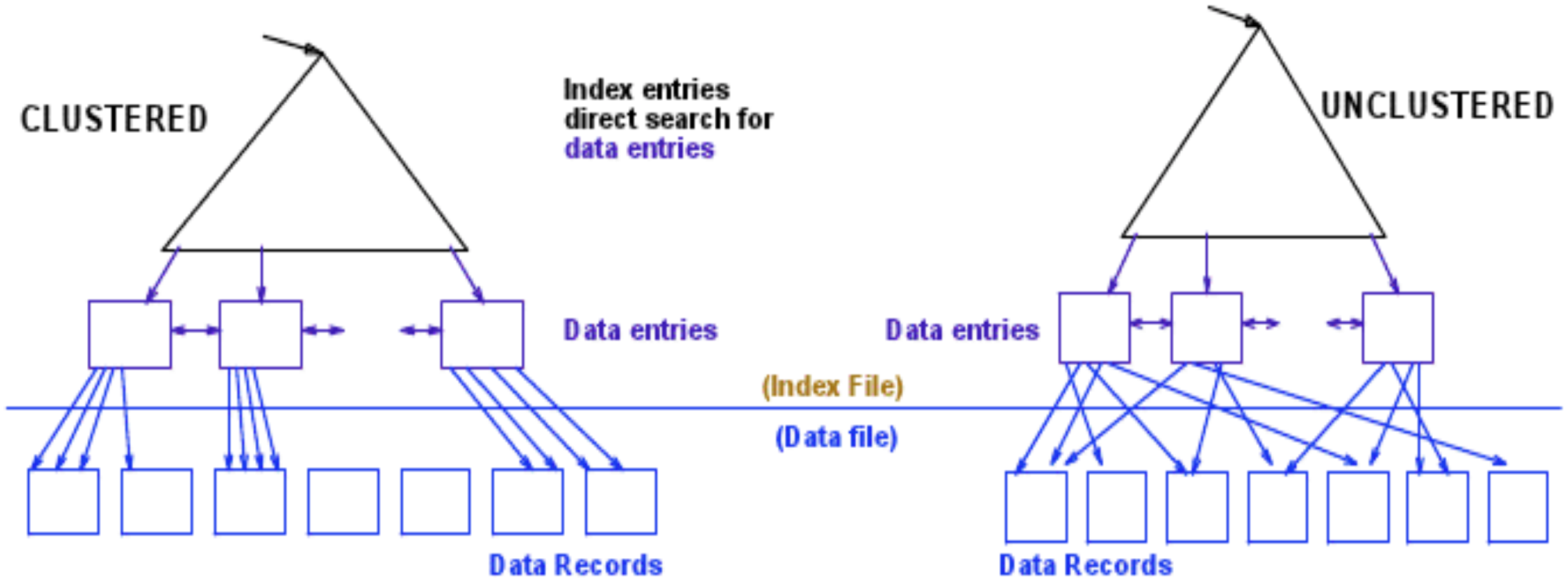
- ❑ Veritabanında bulunan kayıtlar **sayfalar** (page) halinde dosya (file) içerisinde saklanır.
- ❑ Bir dosya sayfalardan oluşur ve insert, delete , scan işlemlerini destekler
- ❑ File layer sayfa yönetimini sağlar.

- ❑ Disk üzerinde kayıtlı olan dosyaları üzerindeki gerçekleştirilecek okuma işlemlerini optimize eder.
- ❑ Arama kriterlerine uyan sonuçlar index yardımıyla alınır.
- ❑ Index aşağıdaki biçimde tanımlanabilir
  1.  $key^*$  (arama anahtarı ve veri)
  2. (key , rid)
  3. (key , rid-list)

Bir dosyada bulunan kayıtların sıralanması index yapısındaki sıralamasına yakınsa bu durum **clustered index** olarak ifade edilir.

1.  $key^*$  (arama anahtarı ve veri)
2. (key , rid)
3. (key , rid-list)

- ❑ Index yapısı **clustered**(kümelenmiş) index olduğu zaman istenilen cevap birbiri ardınca sıralanan sayfa(lar) içerisinde dir.
- ❑ **Unclustered** olunca bütün kayıtların incelenmesi gerekmektedir.



## ☐ Primary index

- ☐ Tablo oluştururken tanımladığımız Primary key olan alandır
- ☐ Unique değerler içerir

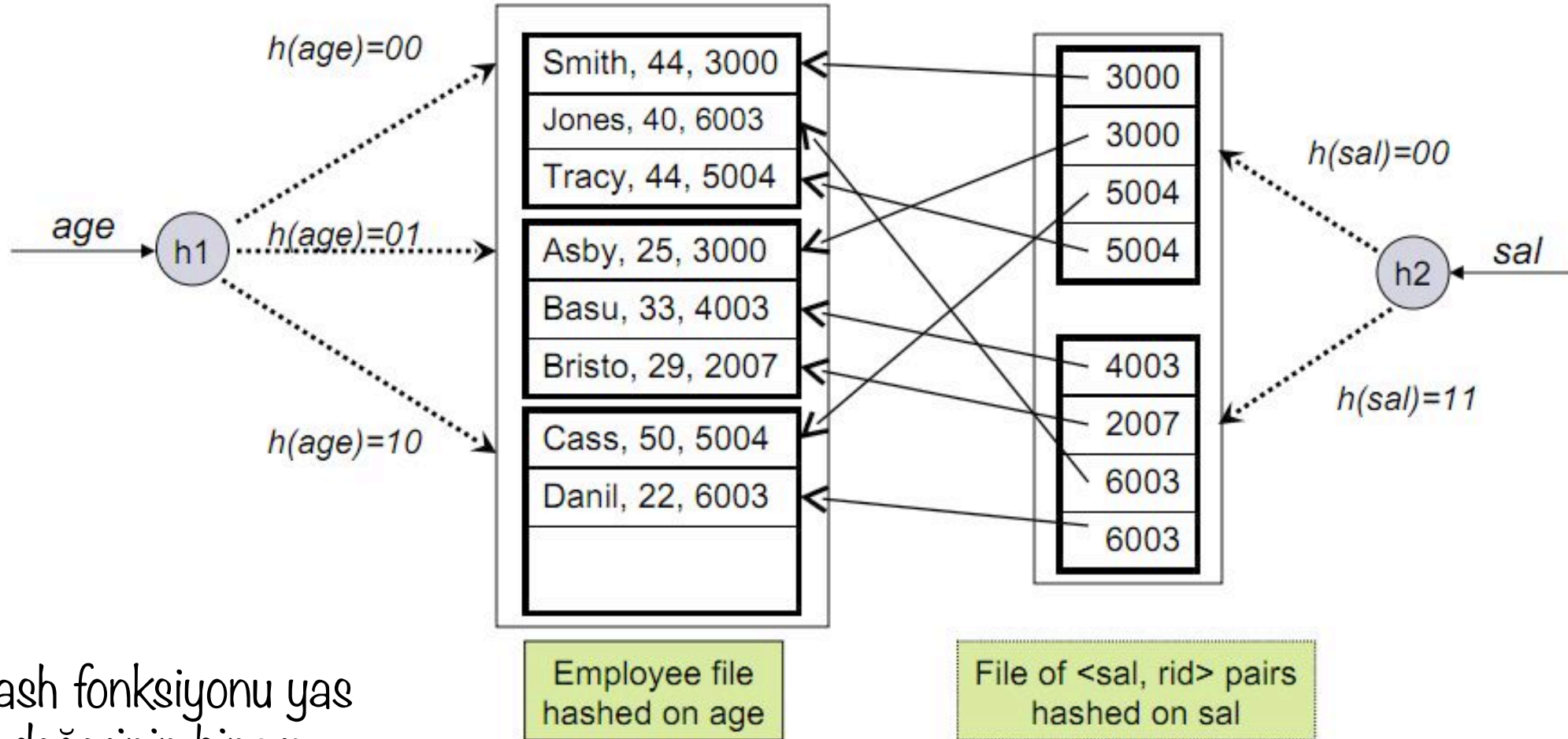
## ☐ Secondary index

- ☐ Foreign Key
- ☐ Unique değerler içermez



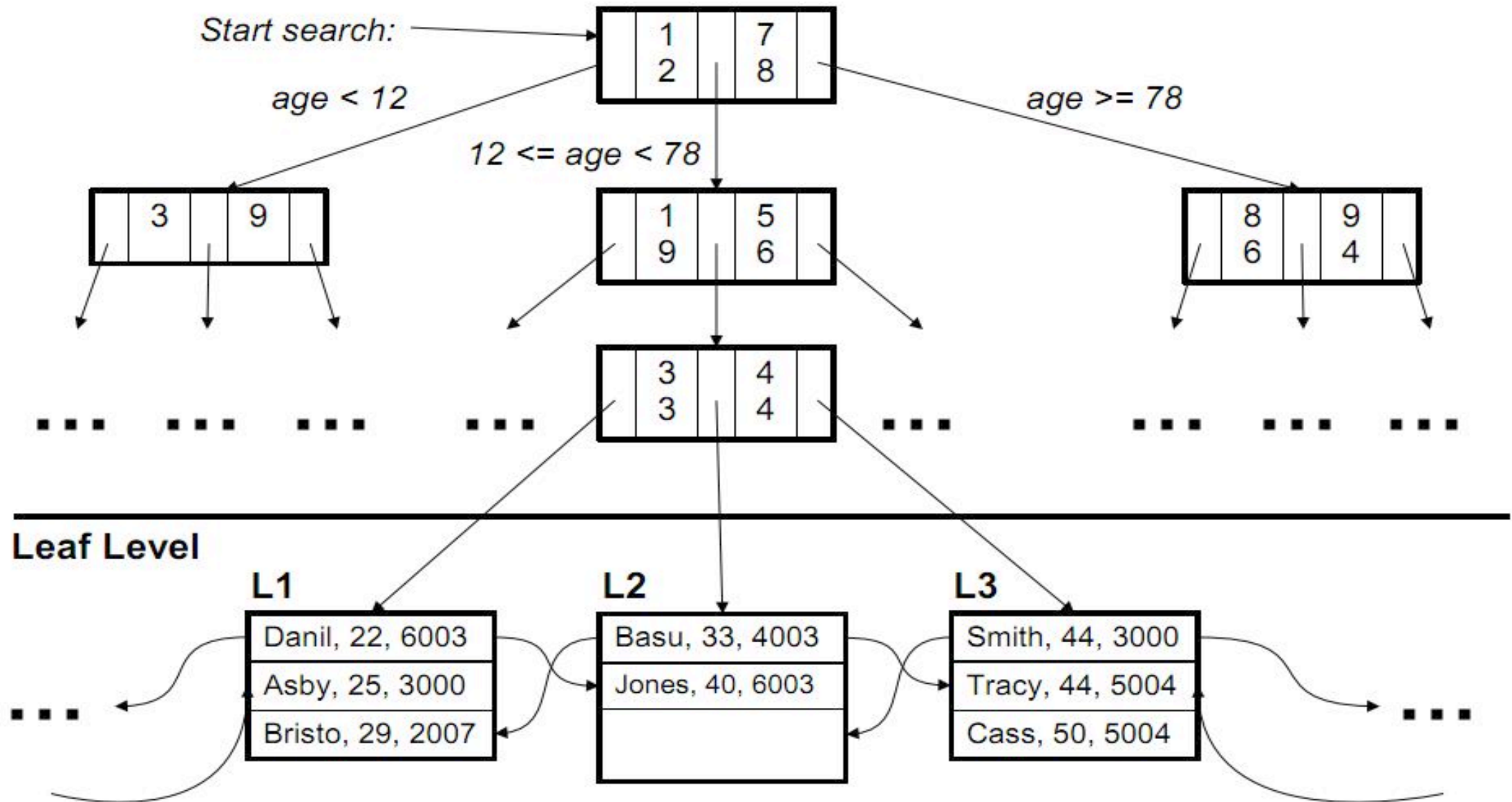
1. Hash data entries
2. Tree structure

- ❑ Kayıtlar anahtar değere göre gruplandırılır
- ❑ Her bir alt grup **bucket** (kova ) olarak isimlendirilir.
- ❑ Hash fonksiyonunun değerine göre gruplara ayırma işlemi gerçekleşir.
- ❑ Yeni değerler eklenirken hash fonksiyonuna göre bucket belirlenir.



Hash fonksiyonu yas  
değerinin binary  
son iki bitine göre işlem  
gerçekleştiriyor

- ❑ Tree based (ağaç tabanlı) indexleme hash yapısının alternatifidir.
- ❑ Belirlenen alana göre sıralama ve gruplandırma ile ağaç yapısı oluşturulur.
- ❑ Bu yapı ile beraber aramalar belirlenen aralıkta gerçekleştirilir.



- B+ Tree (Balanced) Default olarak oluşturulan index yapısıdır
- Hash `CREATE INDEX name ON table USING hash (column);`
- GIST `CREATE INDEX name ON table USING gist(column);`
- GIN `CREATE INDEX name ON table USING gin(column);`

<http://patshaughnessy.net/2014/11/11/discovering-the-computer-science-behind-postgres-indexes>

Sıralı olmayan dosya (file unsorted)

- ☐ Etkili kayıt
- ☐ Hızlı tarama
- ☐ Hızlı kayıt ekleme
- ☐ Arama ve silme işlemlerinde yavaş

## Sıralı dosya (sorted file)

- ❑ kayıt ekleme ve kayıt silme yavaş
- ❑ Arama sıralı olmayan file dan hızlı



## Clustered file

- ☐ kayıt ekleme ve kayıt silmede etkili
- ☐ Aramalar sıralı olan dosyalardan hızlı

## Hash ve Tree yapılarında

- ☐ kayıt ekleme ve kayıt silme etkili
- ☐ Aramalar hızlı
- ☐ Tarama ve aralık bulmada yavaş

<i>File Type</i>	<i>Scan</i>	<i>Equality Search</i>	<i>Range Search</i>	<i>Insert</i>	<i>Delete</i>
<b>Heap</b>	$BD$	$0.5BD$	$BD$	$2D$	$Search + D$
<b>Sorted</b>	$BD$	$D \log_2 B$	$D \log_2 B + \#$ <i>matching pages</i>	$Search + BD$	$Search + BD$
<b>Clustered</b>	$1.5BD$	$D \log F 1.5B$	$D \log F 1.5B + \#$ <i>matching pages</i>	$Search + D$	$Search + D$
<b>Unclustered tree index</b>	$BD(R + 0.15)$	$D(1 + \log F 0.15B)$	$D(\log F 0.15B + \#$ <i>matching records)</i>	$D(3 + \log F 0.15B)$	$Search + 2D$
<b>Unclustered hash index</b>	$BD(R + 0.125)$	$2D$	$BD$	$4D$	$Search + 2D$

B: sayfa sayısı , D: okuma yazma zamanı. C: kayıt işleme zamanı H: hash fonksiyonu,

```
CREATE TABLE products (  
    product_no integer PRIMARY KEY,  
    name text,  
    price numeric );
```

```
CREATE TABLE orders (  
    order_id integer PRIMARY KEY,  
    shipping_address text,  
    ... );
```

the child data is either deleted or updated when the parent data is deleted or updated

```
CREATE TABLE order_items (  
    product_no integer REFERENCES products(product_no) ON DELETE RESTRICT,  
    order_id integer REFERENCES orders(order_id) ON DELETE CASCADE,  
    quantity integer,  
    PRIMARY KEY (product_no, order_id)  
);
```

```
CREATE TABLE products (  
    product_no integer PRIMARY KEY,  
    name text,  
    price numeric );
```

```
CREATE TABLE orders (  
    order_id integer PRIMARY KEY,  
    shipping_address text,  
    ... );
```

the child data is either deleted or updated when the parent data is deleted or updated

```
CREATE TABLE order_items (  
    product_no integer REFERENCES products(product_no) ON DELETE RESTRICT,  
    order_id integer REFERENCES orders(order_id) ON DELETE CASCADE,  
    quantity integer,  
    PRIMARY KEY (product_no, order_id)  
);
```

**Restrict** default olarak primary key alanına bağlı foreign key'ler mevcut olduğunda silme işlemini engeller.

**Cascade** products tablosundan bir ürün silindiğinde ilişkili tablolardan da otomatik olarak silinmesini sağlar

NO ACTION  
ON UPDATE CASCADE  
ON UPDATE RESTRICT

- ❑ Bir veritabanında tanımlanan özel bir olay gerçekleştiğinde otomatik olarak veritabanında bulunan bir işlemin gerçekleştirilmesini sağlayan prosedurdur.
- ❑ Belirli bir tabloya bir satır eklenmesi
- ❑ Bir tabloda bulunan sütunları güncellenmesi

Bir trigger'ın (tetikleyici) çalışmasını sağlar.

```
CREATE TRIGGER trigger_name  
    {BEFORE | AFTER | INSTEAD OF} {event [OR ...]}  
    ON table_name  
    [FOR [EACH] {ROW | STATEMENT}]  
    EXECUTE PROCEDURE trigger_function
```

```
CREATE TABLE employees(  
    id int4 serial primary key,  
    first_name varchar(40) NOT NULL,  
    last_name varchar(40) NOT NULL  
);
```

```
CREATE TABLE employee_audits (  
    id int4 serial primary key,  
    employee_id int4 NOT NULL,  
    last_name varchar(40) NOT NULL,  
    changed_on timestamp(6) NOT NULL  
);
```

```
CREATE TABLE employees(  
    id int4 serial primary key,  
    first_name varchar(40) NOT NULL,  
    last_name varchar(40) NOT NULL  
);
```

```
CREATE TABLE employee_audits (  
    id int4 serial primary key,  
    employee_id int4 NOT NULL,  
    last_name varchar(40) NOT NULL,  
    changed_on timestamp(6) NOT NULL  
);
```

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION log_last_name_changes()  
    RETURNS trigger AS  
$BODY$  
BEGIN  
IF NEW.last_name <> OLD.last_name THEN  
INSERT INTO employee_audits(employee_id,last_name,  
changed_on)  
VALUES (OLD.id,OLD.last_name,now());  
END IF;  
  
RETURN NEW;  
END;  
$BODY$
```



```
CREATE TABLE employees(  
    id int4 serial primary key,  
    first_name varchar(40) NOT NULL,  
    last_name varchar(40) NOT NULL  
);
```

```
CREATE TABLE employee_audits (  
    id int4 serial primary key,  
    employee_id int4 NOT NULL,  
    last_name varchar(40) NOT NULL,  
    changed_on timestamp(6) NOT NULL  
);
```

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION log_last_name_changes()  
    RETURNS trigger AS  
$BODY$  
BEGIN  
IF NEW.last_name <> OLD.last_name THEN  
INSERT INTO employee_audits(employee_id,last_name,  
changed_on)  
VALUES (OLD.id,OLD.last_name,now());  
END IF;  
  
RETURN NEW;  
END;  
$BODY$
```

```
CREATE TRIGGER last_name_changes  
    BEFORE UPDATE  
    ON employees  
    FOR EACH ROW  
    EXECUTE PROCEDURE  
    log_last_name_changes();
```