

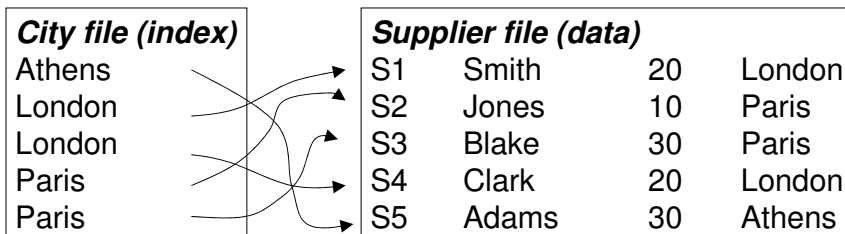
Indexing

Basic Concept

Supplier file (data)

S1	Smith	20	London
S2	Jones	10	Paris
S3	Blake	30	Paris
S4	Clark	20	London
S5	Adams	30	Athens

Basic Concept

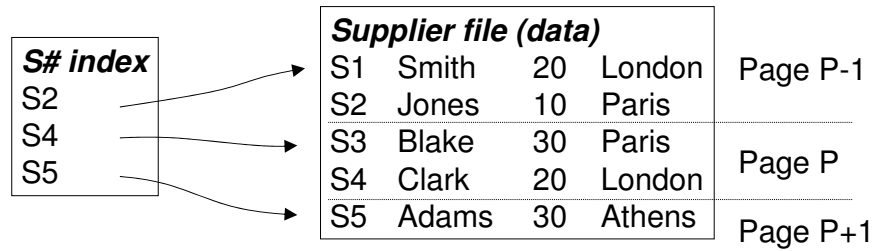


Index

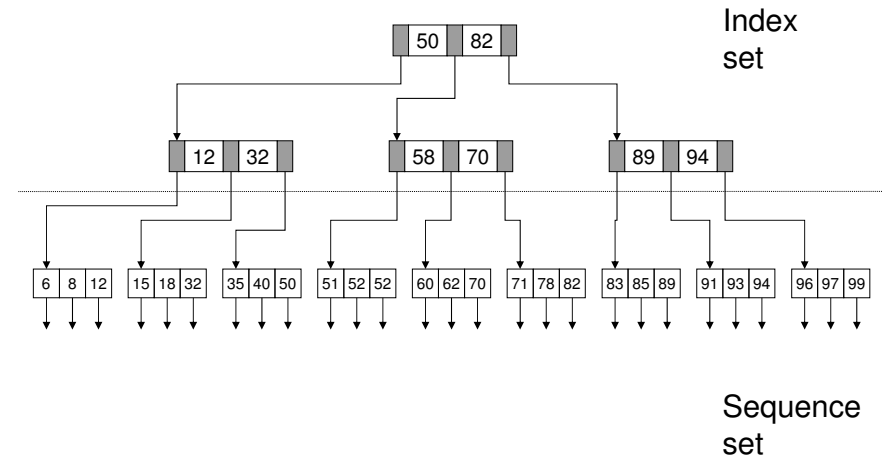
- **Advantage**
 - Speed up Retrieval
- **Disadvantage**
 - Slow down update



Nondense index



B-trees



Hashing

- Hashing-addressing (not hash indexing)
- Hash function
- Hash address

Hashing Example

Hash address = remainder of (part no / 13)

Part no.	S100	S200	S300	S400	S500
remainder	9	5	1	10	6

Hashing

Advantage

- No physical stored for index
- Position was found by computation
- Fast

Disadvantage

- Collision

ORACLE

Index คืออะไร?

- เป็นหนึ่งใน *schema object*
- ถูกใช้โดย *Oracle Server* เพื่อที่จะทำการ *retrieve* ข้อมูลได้เร็วขึ้น
- สามารถลด *disk I/O* เพราะสามารถเข้าถึงข้อมูลโดยใช้เส้นทางที่รวดเร็ว
- เป็นอิสระจาก *table* ที่ถูก *index*
- จะถูกเรียกใช้และบำรุงดูแลรักษาโดย *Oracle server*

Oracle Support

- B tree
- Hashing
- BIT MAP
- REVERSE KEY INDEX

Bit Map

S#	Color
S1	White
S2	Red
S3	White
S4	Green
S5	Brown
S6	Brown

Index	
White	101000
Red	010000
Green	000100
Brown	000011

Reverse key index

EMPNO index		EMP table		
EMPNO		EMPNO	ENAME	JOB
1257		7499	ALLEN	SALESMAN
2877		7369	SMITH	CLERK
4567		7521	WARD	SALESMAN
6657		7654	MARTIN	SALESMAN

Reverse key index

- ในการบันทึกข้อมูลลง *database* โดยข้อมูลเรียงกันจากน้อยไปหามาก อาจเกิดคอขวดในการ *update index* เพราะจะ *update* ในที่เดียวกันใน *index tree*
- Reverse key index* จะทำการกลับค่าใน *column* ที่ทำการ *index* จึงทำให้ การ *update index* กระจายทั่วๆ ไป
- Reverse key index* ไม่สามารถค้นในลักษณะ *range searches*

เปรียบเทียบ B-Tree และ Bitmap Indexes

B-tree

- เหมาะกับ *Columns* ที่มีค่าใน *column* แตกต่างกันมาก
- การ *update* ค่าใน *columns* จะไม่แพง
- ไม่เหมาะกับ *query* ที่มีการใช้ *OR*
- เหมาะกับงาน *OLTP*

Bitmap

- เหมาะกับ *Columns* ที่มีค่าใน *column* แตกต่างกันน้อย
- การ *update* ค่าใน *columns* จะแพงมาก
- เหมาะกับ *query* ที่มีการใช้ *OR*
- เหมาะกับงาน *DSS*

INDEX ถูกสร้างได้อย่างไร (Oracle)

- *Automatically: index* จะถูกสร้างโดยอัตโนมัติเมื่อเราสั่ง *PRIMARY KEY* หรือ *UNIQUE constraint* ใน *table definition*
- *Manually: users* สามารถสั่งสร้าง *index* ได้เองเพื่อเพิ่มความเร็วในการเข้าถึงข้อมูล

ตัวอย่างคำสั่งสร้าง *B-Tree Indexes*

- *CREATE INDEX fname_idx ON emp(firstname)*

ตัวอย่างคำสั่งสร้าง *Reverse Key Indexes*

- *CREATE INDEX ordno_idx ON order(ordno) REVERSE*

ตัวอย่างคำสั่งสร้าง *Bitmap Indexes*

- *CREATE BITMAP INDEX city_idx ON emp(city)*

เมื่อไหร่ที่ควรสร้าง *INDEX*

- *Column* นั้นถูกใช้บ่อยใน *WHERE clause* หรือ *JOIN condition*
- *Column* มีค่าที่กว้างมาก (*wide range of value*)
- *Column* มีค่า *null* มาก
- เมื่อ **2** *columns* หรือมากกว่า ถูกใช้บ่อยใน *WHERE clause* หรือ *JOIN condition*
- *Table* มีขนาดใหญ่ และการ *queries* ต้องการแค่ **2-4%** ของจำนวน *rows* ทั้งหมด

เมื่อไหร่ที่ไม่ควร สร้าง *INDEX*

- *Table* มีขนาดเล็ก
- *Columns* นั้นๆ ไม่ค่อยได้ถูกใช้ในการ *query*
- *Queries* ที่ได้ผลลัพธ์มากกว่า **2-4%** ของจำนวน *rows* ทั้งหมด
- *Table* ที่ถูก *update* บ่อย

Summary

- *Index* ช่วยให้ *retrieve* เร็วขึ้นในขณะที่ทำให้การ *update* ช้าลง
- เลือก *index* ให้เหมาะสมกับงาน
- เพื่อเพิ่มประสิทธิภาพเราอาจจะสั่งให้หยุดการ *index* ชั่วขณะ เช่นตอน *import data* แล้วค่อยสั่ง *rebuild index*