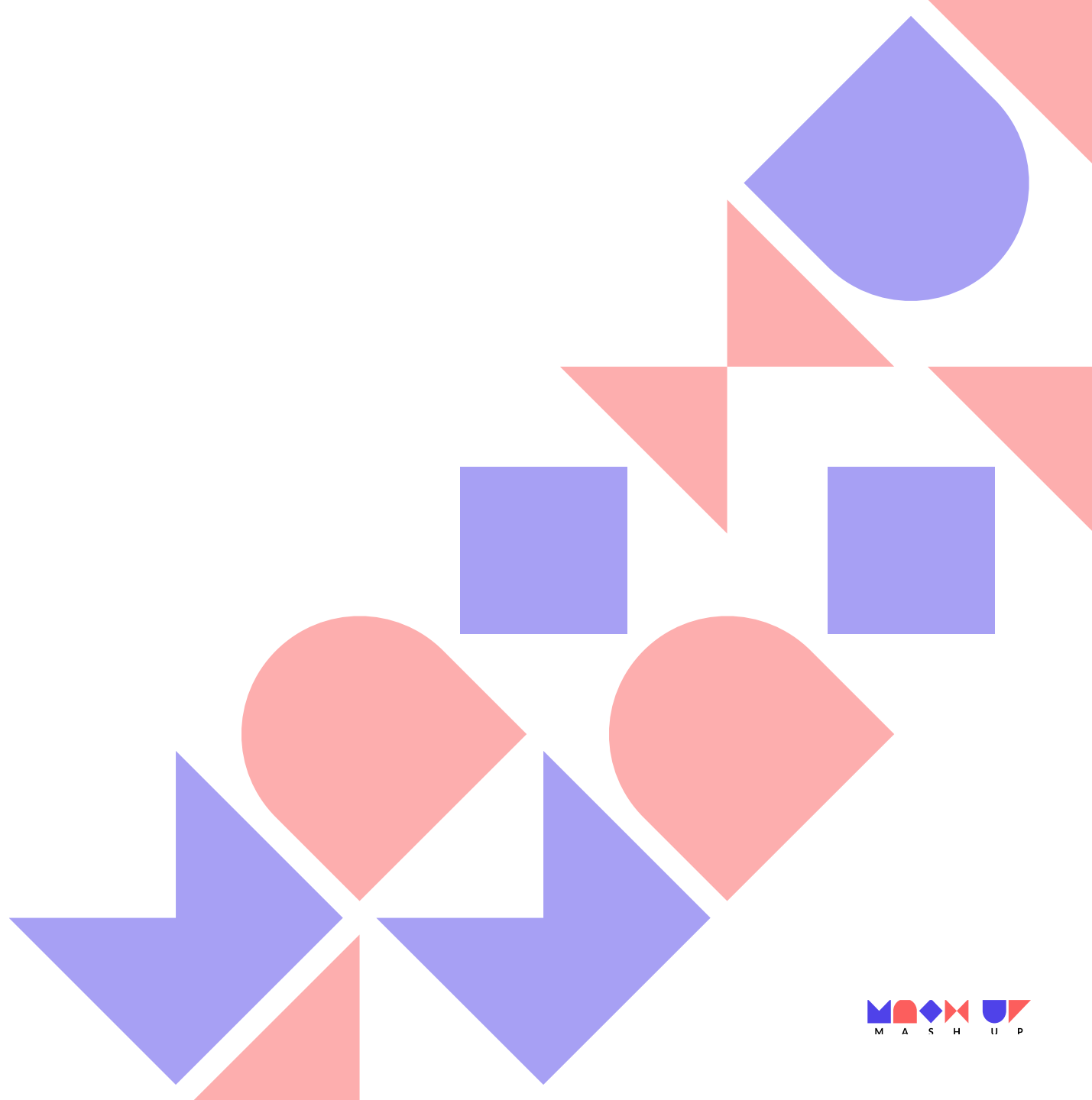


Back-End Study

SQL

2018. 11. 3

백엔드팀 이동준



CONTENTS

01 SQL

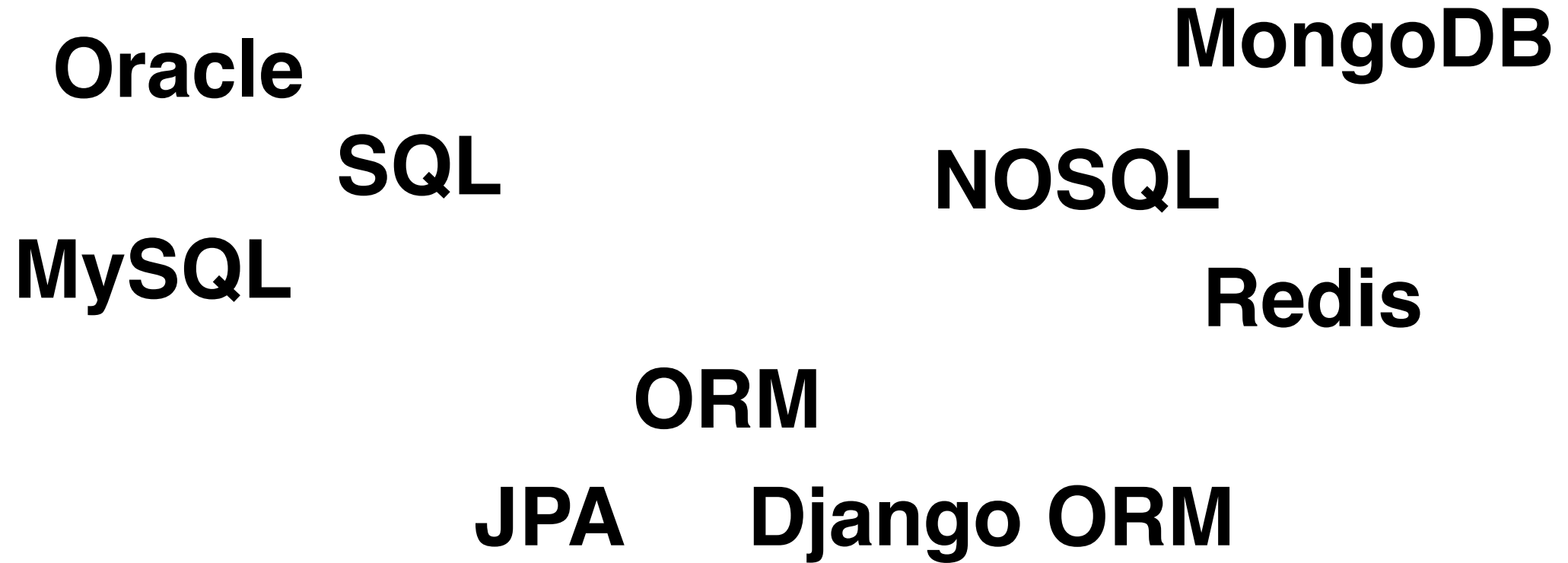
- SQL
- SQL 키워드
- SQL 실행순서

02 DBMS

- DBMS
- DBMS Architecture
- 실행계획

03 성능

- 조건분기
- 반복문
- 등등

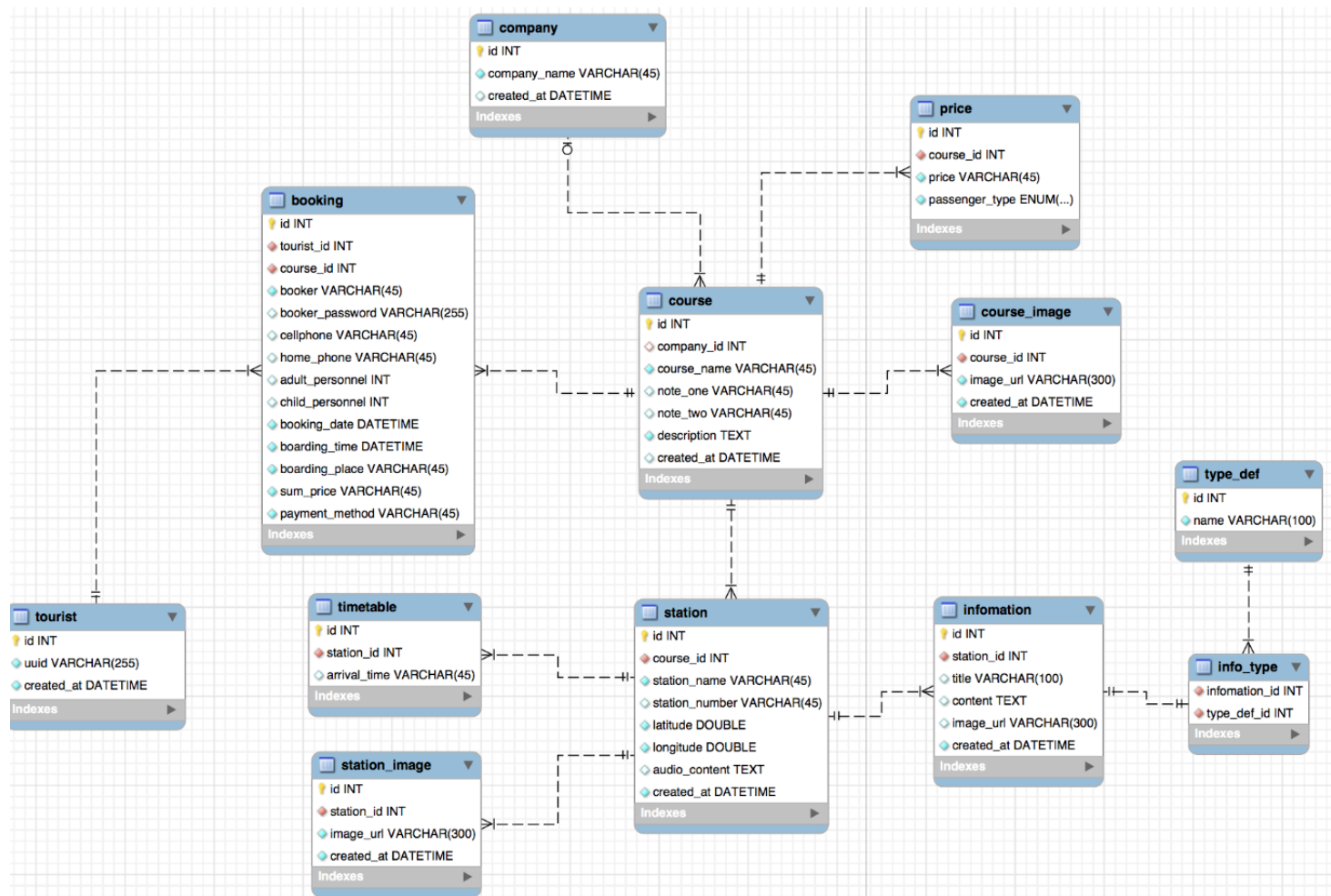


데이터베이스 설계

모델링

ER-다이어그램

정규화(1차, 2차, 3차....) 관계(일대일, 일대다, 다대다..)



모델링

01

SQL

- SQL
- SQL 키워드
- SQL 실행순서

관계형 데이터 베이스

RDBMS

SQL

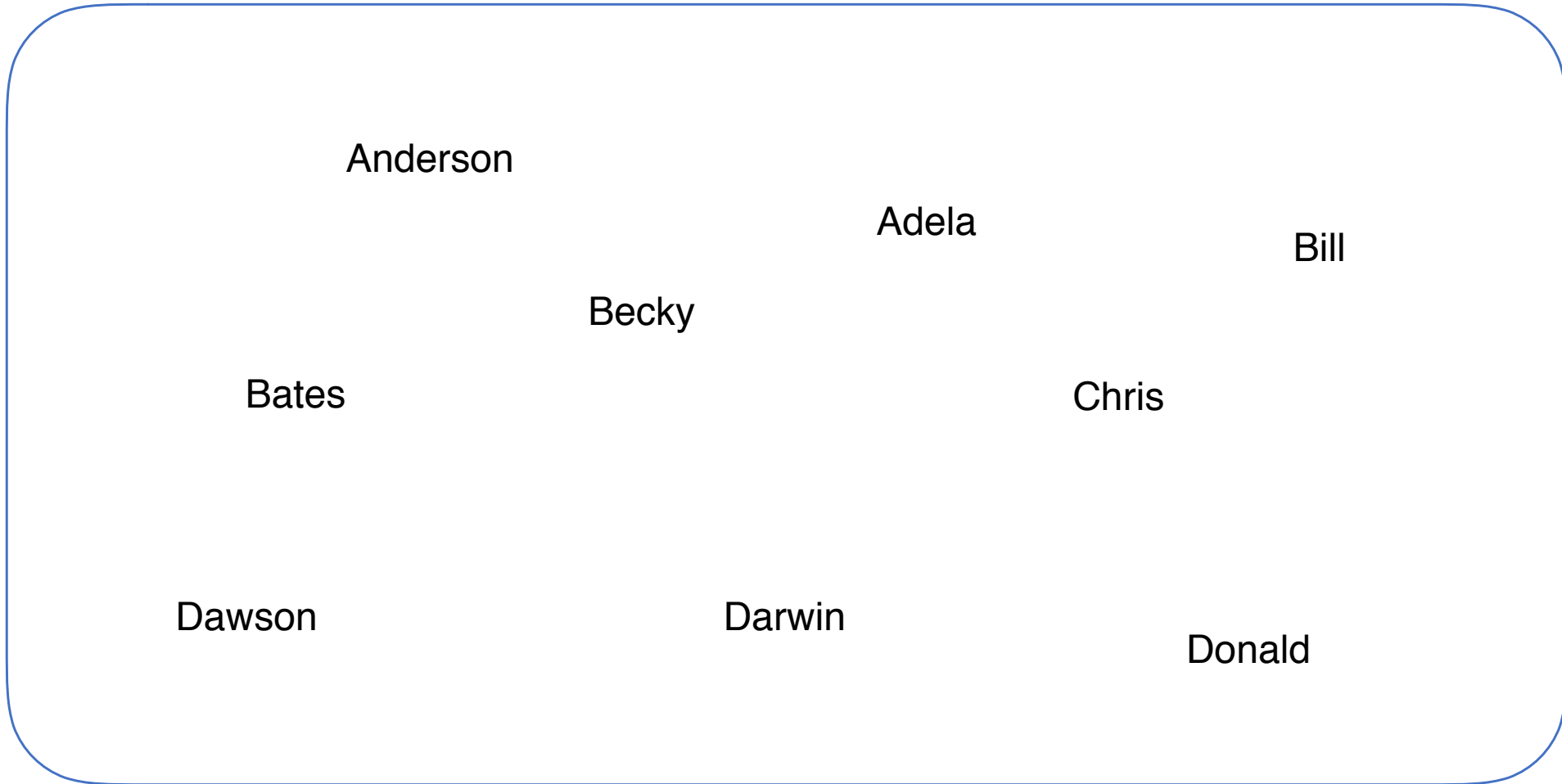
절차지향 X

집합지향 O

Persons

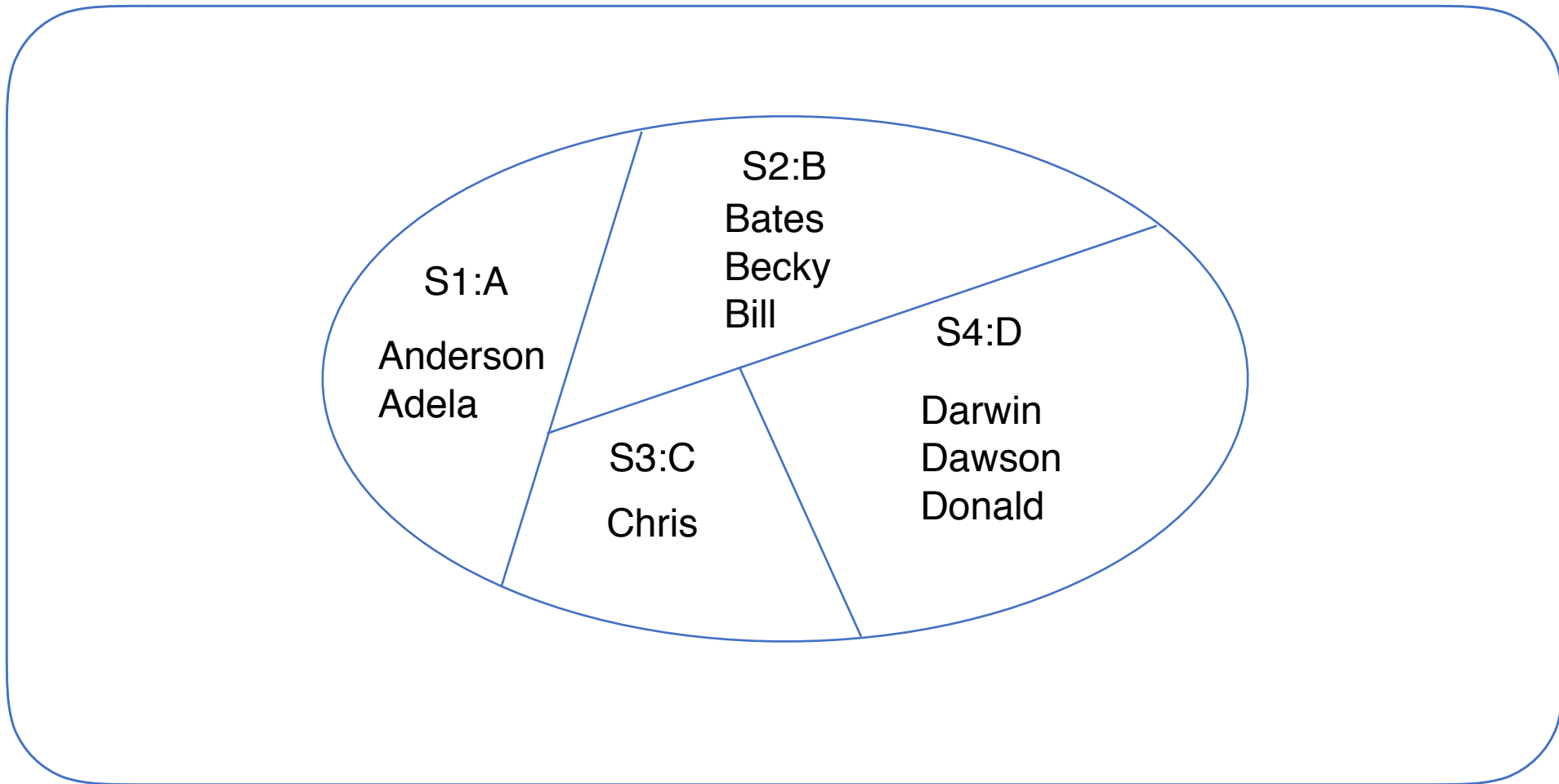
name(이름)	age(나이)	height(키)	weight(몸무게)
Anderson	30	188	90
Adela	21	167	55
Bates	87	158	48
Becky	54	187	70
Bill	39	177	120
Chris	90	175	48
Darwin	12	160	55
Dawson	25	182	90
Donald	30	176	53

Persons



```
SELECT SUBSTRING(name, 1, 1) AS label,  
       COUNT(*)  
FROM Persons  
GROUP BY SUBSTRING(name, 1,1)
```

Persons



SQL 키워드

TABLE

VIEW

결합

집약함수

INDEX

윈도우함수

서브쿼리

등....

집합

CRUD

CREATE

READ

UPDATE

DELETE

SQL 구문

INSERT

DELETE

UPDATE

*SELECT

SQL 구문

INSERT INTO 테이블명 (value1, value2) values(.....)

DELETE FROM 테이블명 WHERE 조건

UPDATE SET 속성명=데이터... WHERE 조건

SQL 구문

SELECT 속성명 FROM 테이블명
WHERE 조건
GROUP BY 속성명
HAVING 조건
ORDER BY 속성명

SELECT 구문

IN()

서브쿼리

VIEW

상관쿼리

OVER(PARTITION BY)

UNION

CASE

SUM(), MAX(), MIN()....

등....

SELECT 구문 실행 순서

SELECT 속성명 ← **5**
FROM 테이블명 ← **1**
WHERE 조건 ← **2**
GROUP BY 속성명 ← **3**
HAVING 조건 ← **4**
ORDER BY 속성명 ← **6**

SELECT 실행 순서

FROM → WHERE → GROUP BY →

HAVING → SELECT → ORDER BY

실행 순서를 왜 알아야 할까?

성능!!!

올바른 쿼리문 작성!!!

02

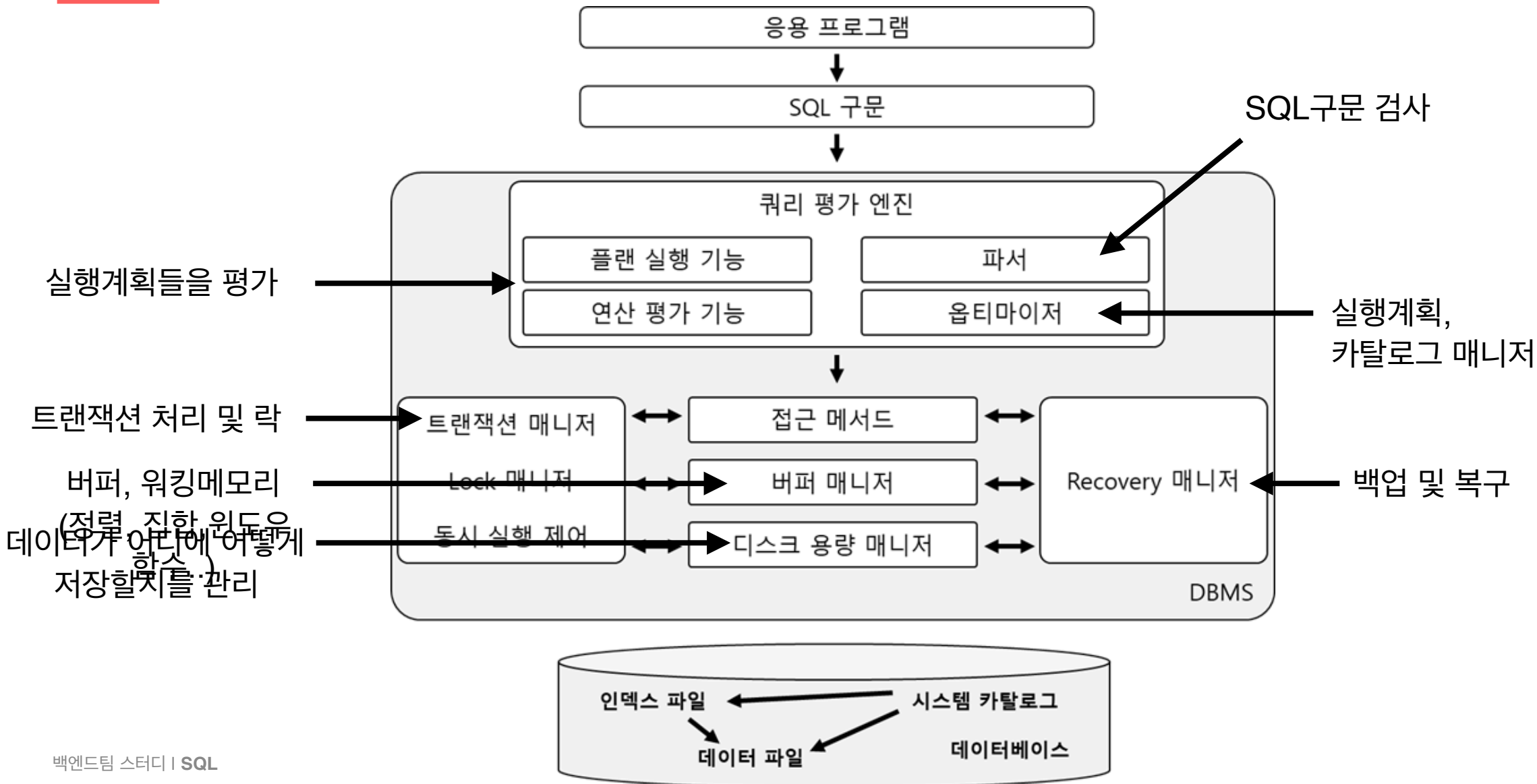
DBMS

- DBMS
- DBMS Architecture
- 실행계획

DBMS란?

데이터베이스 관리 시스템

DBMS Architecture



실행계획

옵티 마이저

카탈로그 매니저

성능(I/O 접근)

DBMS 실행계획 확인법

Oracle => Explain plan for SQL 구문

Mysql => Explain SQL 구문

PostgreSQL => Explain SQL 구문

....

실행계획 예제

```
EXPLAIN PLAN FOR  
SELECT e.ename, d.dname  
FROM emp e, dept d  
WHERE e.deptno = d.deptno
```

실행계획 예제

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		14	308	6 (17)	00:00:01
1	MERGE JOIN		14	308	6 (17)	00:00:01
2	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	DEPT	4	52	2 (0)	00:00:01
3	INDEX FULL SCAN	PK_DEPT	4		1 (0)	00:00:01
* 4	SORT JOIN		14	126	4 (25)	00:00:01
5	TABLE ACCESS FULL	EMP	14	126	3 (0)	00:00:01

03

성능

- 조건 분기
- 반복문
- 등등

조건분기

실행계획을 상상하면서 짜라

조건 분기를 WHERE 구로 하는 사람들은 초보자다
잘 하는 사람은 SELECT 구만으로 조건 분기를 한다.

UNION vs CASE

```
mysql> select * from items;
```

item_id	year	item_name	price_tax_ex	price_tax_in
100	2000	머그컵	500	525
100	2001	머그컵	520	546
100	2002	머그컵	600	630
100	2003	머그컵	600	630
101	2000	티스푼	500	525
101	2001	티스푼	500	525
101	2002	티스푼	500	525
101	2003	티스푼	500	525
102	2000	나이프	600	630
102	2001	나이프	550	577
102	2002	나이프	550	577
102	2003	나이프	400	420

item_name	year	price
머그 컵	2000	500
머그 컵	2001	520
티스푼	2000	500
티스푼	2001	500
나이프	2000	600
나이프	2001	550
머그 컵	2002	600
머그 컵	2003	600
티스푼	2002	500
티스푼	2003	500
나이프	2002	550
나이프	2003	400

12 rows in set (0.00 sec)

2001년 까지는 세금이 포함 되지 않은 가격을,
2002년 부터는 세금이 포함된 가격을
‘price’필드로 표시하게 해라

UNION

```
SELECT item_name, year, price_tax_ex AS price  
FROM Items  
WHERE year <= 2001
```

UNION ALL

```
SELECT item_name, year, price_tax_ex AS price  
FROM Items  
WHERE year >= 2002;
```

CASE

```
SELECT item_name, year,  
       CASE WHEN year <= 2001 THEN price_tax_ex  
            WHEN year >= 2002 THEN price_tax_in  
            END AS price  
FROM Items  
WHERE year <= 2001;
```

실행 계획 비교

```
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | PRIMARY | Items | NULL | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 12 | 33.33 | Using where |
| 2 | UNION | Items | NULL | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 12 | 33.33 | Using where |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
2 rows in set, 1 warning (0.01 sec)
```

UNION

```
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key | key_len | ref | rows | filtered | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1 | SIMPLE | Items | NULL | ALL | NULL | NULL | NULL | NULL | 12 | 33.33 | Using where |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set, 1 warning (0.00 sec)
```

CASE

조건분기 결론

- 테이블 full(all) scan이 두번(UNION), 한번(CASE)
- index가 구성되어 있다면? 두번의 index scan, 한번의 full(all) scan
- sql문을 작성시 실행계획을 생각하면서 작성하여야 한다.

반복문

company	year	sale
A	30	188
A	21	167
A	87	158
A	54	187
B	39	177
B	90	175
B	12	160
B	25	182

company	year	sale	var

- 이전 데이터가 없을 경우 : NULL
- 이전 데이터보다 매출이 올랐을 경우 : +
- 이전 데이터보다 매출이 내렸을 경우 : -
- 이전 데이터와 매출이 동일한 경우 : =

반복문

- 이전 데이터가 없을 경우 : NULL
- 이전 데이터보다 매출이 올랐을 경우 : +
- 이전 데이터보다 매출이 내렸을 경우 : -
- 이전 데이터와 매출이 동일한 경우 : =

company	year	sale	var
A	2002	50	
A	2003	52	+
A	2004	55	+
A	2007	55	+
B	2001	27	
B	2005	28	+
B	2006	28	=
B	2009	30	+

함수 생성(반복문/LOOP)

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE PROC_INSERT_VAR  
IS
```

```
/*커서 선언*/
```

```
CURSOR C_slaes IS
```

```
· SELECT company, year, sale  
· FROM Sales  
· ORDER BY company, year;
```

```
/*레코드 타입 선언*/
```

```
res_sales c_sales%ROWTYPE;
```

```
/*카운터*/
```

```
i_pre_sale INTEGER := 0;  
c_company CHAR(1) := '*';  
c_var CHAR(1) := '*';
```

```
BEGIN
```

```
OPER c_sales;
```

```
· LOOP
```

```
· /*레코드를 패치해서 변수에 대입*/
```

```
· fetch c_sales into rec_sales;
```

```
· /*레코드 없다면 반복을 종료*/
```

```
· exit when c_sales%notfound;
```

```
· IF (C_company = rec_sales.company) THEN
```

```
· · IF(i_pre_sale < rec_slaes.slae>) THEN
```

```
· · · c_var := '+';
```

```
· · · ELSIF(i_pre_sale > rec_sales.sale) THEN
```

```
· · · c_var := '-';
```

```
· · · ELSE
```

```
· · · c_var := '=';
```

```
· · ·
```

집합 지향(포장계)

```
INSERT INTO Sales2
SELECT company, year, sale,
       CASE SIGN(sale - MAX(sale)
                OVER ( PARTITION BY company
                      ORDER BY year
                      ROWS BETWEEN 1 PRECEDING
                           AND 1 PRECEDING) )
       WHEN 0 THEN '='
       WHEN 1 THEN '+'
       WHEN -1 THEN '-'
       ELSE NULL END AS var
FROM Sales;
```

윈도우 함수 옵션

현재 레코드에서 1개 이전 부터 1개 이전까지의 레코드 범위

<https://github.com/korea8378/TIL/blob/master/SQL/%EC%8B%A4%ED%96%89%EA%B3%84%ED%9A%8D.md>

결합

JOIN

크로스 결합

내부 결합

외부 결합

자기 결합

결합 알고리즘

서브쿼리

데이터 I/O 비용 발생

최적화 X(옵티마이저)

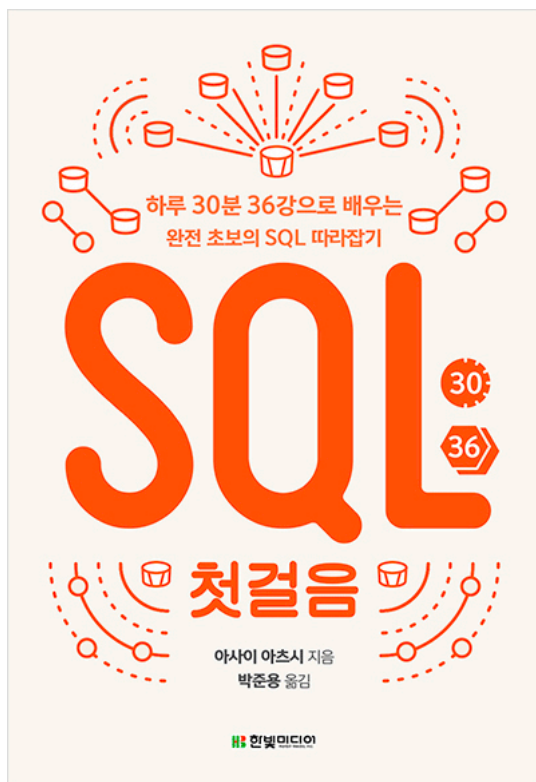
연산 비용 추가

윈도우 함수나 다른 방법으로 해결 가능

서브쿼리 사용이 더 나은 경우도 있다

인덱스 순번 갱신 데이터 모델 등등

책 추천



THANKS FOR WATCHING

감사합니다

2018.11.3

백엔드팀 이동준