데이터베이스시스템 Project 2 report

A Real-Estate Office

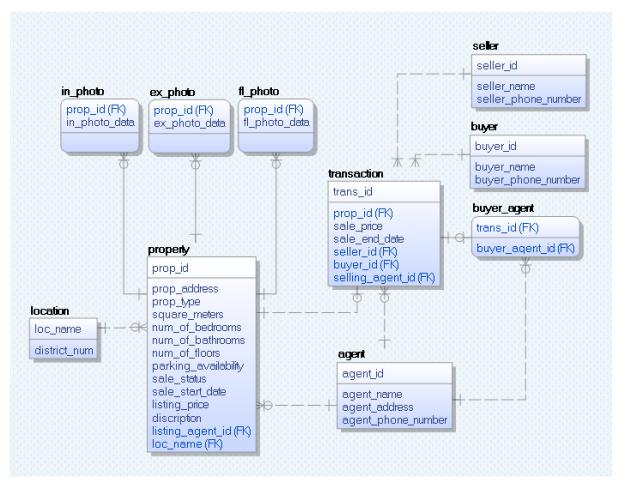
Spring 2024

경제학과 4학년 20200562 신서영

목차

1.	Decomposed Logical Schema Diagram	3
2.	Physical Schema diagram	5
3.	OOBC implementation within MYSQL	10

1. Decomposed Logical Schema Diagram



후술할 한 가지 부분을 제외하고는 프로젝트1의 Logical Schema Diagram과 동일하다.

1) property

FD: {prop_id -> 전부}

prop_id가 슈퍼키이기 때문에 BCNF를 만족한다.

2) location

FD: {loc_name -> district_num}

loc_name이 슈퍼키이기 때문에 BCNF를 만족한다.

프로젝트 1과 비교하여 수정된 entity이다. 원래는 office_of_edu entity를 추가적으로 가지고 있었으나 FD인 {district_num -> office_of_edu, office_of_edu -> district_num}은 BCNF를 만족하지 않을 뿐더러 서로 1대1 대응되는 중복이 심한 데이터이기 때문에 삭제하였다.

3) transaction

FD: {tran_id -> 전부, prop_id -> 전부} trans_id와 prop_id는 슈퍼키이기 때문에 BCNF를 만족한다.

4) seller

FD: {seller_id -> 전부, seller_phone_number -> 전부} seller_id와 seller_phone_number는 슈퍼키이기 때문에 BCNF를 만족한다.

5) buyer

FD: {buyer_id -> 전부, buyer_phone_number -> 전부} buyer_id와 buyer_phone_number는 슈퍼키이기 때문에 BCNF를 만족한다.

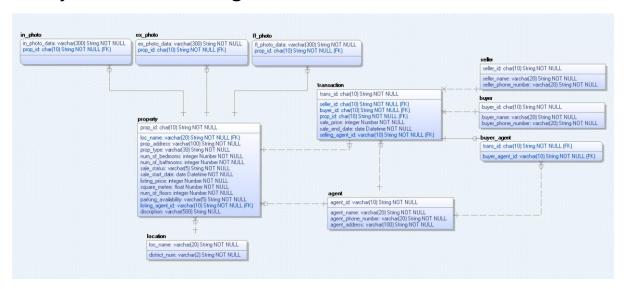
6) agent

FD: {agent_id -> 전부, agent_phone_number -> 전부} agent_id와 agent_phone_number는 슈퍼키이기 때문에 BCNF를 만족한다. 한 장소에서 두 명의 agent가 활동할 수 있기 때문에 agent_address는 결정자로 취급하지 않았다.

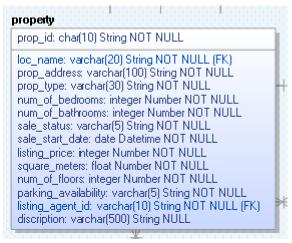
7) in_photo, ex_photo, fl_photo

FD: X (non-trivial한 FD가 존재하지 않는다.) 따라서 BCNF이다.

2. Physical Schema diagram



1) property



부동산 schema이다. description을 제외한 모든 항목이 NULL값을 허용하지 않는다.

prop_id: 부동산을 고유하게 식별하기 위한 PK이다. domain은 char[10]이며, 10자리 숫자를 문자열로 저장한다.

loc_name: parent의 속성을 상속한다.

prop_address : 부동산의 주소이다. domain은 varchar[100]이며 가변 길이의 문자열로 저장된다.

prop_type: 부동산의 타입으로, studio, one-bedroom, multi-bedroom apartments or detached houses가 들어올 수 있다. domain은 varchar[30]이며 가변 길이의 문자열로 저장된다.

num_of_bedrooms: 침실 개수 정보를 저장한다. domain은 integer이다.

num_of_bathrooms: 욕실 개수 정보를 저장한다. domain은 integer이다.

sale_status : 판매 여부 정보를 저장한다. domain은 varchar[5]이다. true는 판매중, false는 판매 완료를 의미한다.

sale_start_date: 판매가 시작된 날짜 정보를 저장한다. domain은 DATE이다.

listing_price: 판매중인 가격을 저장한다. domain은 integer이다.

square_meters: 부동산 면적 정보를 저장한다. domain은 float으로 지정해주었다.

num_of_floors: 층수 정보를 저장한다. domain은 integer이다.

parking_availability : 주차 가능 여부를 저장한다. domain은 varchar[5]이다. true이면 주차 가능, false이면 주차 불가하다.

listing_agent_id: 부동산을 올린 agent의 id이다. parent의 속성을 상속한다.

description : 추가 설명이 있는 경우 저장한다. domain은 넉넉하게 varchar[500]으로 지정해주었다. 추가 설명이 없을 수 있으므로 NULL을 허용한다.

2) location



지역 정보를 담는 schema이다.

loc_name : 지역구 정보를 저장한다. PK이므로 null을 허용하지 않는다. domain은 varchar[20]이다. 영문명으로 저장하기 때문에 문자열 길이를 넉넉하게 잡았다.

district_num: 구역 정보를 저장한다. 지역구에 대응하는 구역 번호가 반드시 필요하기 때문에 null을 허용하지 않는다. 1구역부터 11구역까지 있으므로 domain은 varchar[2]로 설정해주었다.

3) transaction



거래 정보를 담는 schema이다. 모든 속성이 null을 허용하지 않는다.

trans_id : 거래 id이다. PK이므로 null을 허용하지 않는다. domain은 char[10]이며, 10자리 숫자를 문자열로 저장한다.

seller_id, buyer_id, prop_id: 구매자, 판매자, 부동산 id이다. parent의 속성을 상속한다.

sale_price : 실제로 판매된 가격 정보를 저장한다. 반드시 필요한 정보이기 때문에 null을 허용하지 않는다. 비교 연산이 가능해야 하므로 domain을 integer로 저장해주었다.

sale_end_date: 판매 완료 날짜 정보를 저장한다. 반드시 필요한 정보이기 때문에 null을 허용하지 않는다. domain은 date이다.

selling_agent_id: 판매자측 agent의 id이다. parent의 속성을 상속한다.

4) seller

seller_id: char(10) String NOT NULL seller_name: varchar(20) String NOT NULL seller_phone_number: varchar(20) String NOT NULL

판매자 정보를 담는 schema이다.

seller_id: 판매자 id이다. PK이기 때문에 null을 허용하지 않는다. domain은 char[10]이며, 10자리 숫자를 문자열로 저장한다.

seller_name : 판매자 이름을 저장한다. 반드시 필요한 정보이기 때문에 null을 허용하지 않는다. domain은 varchar[20]이다.

seller_phone_number: 판매자의 휴대폰 번호를 저장한다. 본 db는 한 명의 판매자가 하나의 휴대폰 번호만 등록 가능하도록 디자인되었다. 판매자가 가입할 때 중복 가입을 방지하기 위한 수단으로 사용되므로 null을 허용하지 않는다. domain은 varchar[20]이다.

5) buyer

buyer buyer_id: char(10) String NOT NULL buyer_name: varchar(20) String NOT NULL buyer_phone_number: varchar(20) String NOT NULL

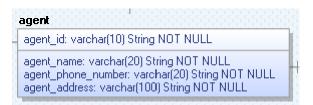
구매자 정보를 담는 schema이다.

buyer_id : 구매자 id이다. PK이기 때문에 null을 허용하지 않는다. domain은 char[10]이며, 10자리 숫자를 문자열로 저장한다.

buyer_name : 구매자 이름을 저장한다. 반드시 필요한 정보이기 때문에 null을 허용하지 않는다. domain은 varchar[20]이다.

buyer_phone_number: 구매자의 휴대폰 번호를 저장한다. 본 db는 한 명의 구매자가 하나의 휴대폰 번호만 등록 가능하도록 디자인되었다. 구매자가 가입할 때 중복 가입을 방지하기 위한 수단으로 사용되므로 null을 허용하지 않는다. domain은 varchar[20]이다.

6) agent



공인중개사 정보를 담은 schema이다. 공인중개사 또는 공인중개사무소 정보를 저장한다.

agent_id: agent id이다. PK이기 때문에 null을 허용하지 않는다. domain은 char[10]이며, 10자리 숫자를 문자열로 저장한다.

agent_name : agent 이름을 저장한다. 반드시 필요한 정보이기 때문에 null을 허용하지 않는다. domain은 varchar[20]이다.

agent_phone_number: 구매자의 휴대폰 번호를 저장한다. 본 db는 한 명의 agent가 하나의 휴대폰 번호만 등록 가능하도록 디자인되었다. agent가 가입할 때 중복 가입을 방지하기 위한 수단으로 사용되므로 null을 허용하지 않는다. domain은 varchar[20]이다.

agent_address : 공인중개사 주소를 저장한다. 중개사무소 주소는 반드시 필요하므로 null

을 허용하지 않는다. domain은 varchar[100]이다.

7) buyer_agent

-buyer_agent trans_id: char(10) String NOT NULL (FK) buyer_agent_id: varchar(10) String NOT NULL (FK)

trans_id : 거래 번호이다. 다른 schema의 PK를 참조하는 FK이므로 null을 허용하지 않는다. parent의 domain을 상속한다.

buyer_agent_id : 구매자측 agent의 id이다. 다른 schema의 PK를 참조하는 FK이므로 null을 허용하지 않는다. parent의 domain을 상속한다.

8) in_photo, ex_photo, fl_photo

in_photo in_photo_data: varchar(300) String NOT NULL prop_id: char(10) String NOT NULL (FK)

in_photo_data: 사진 url을 저장하는 속성이다. null을 허용해야 한다고 생각할 수 있지만 property에 꼭 대응되는 schema가 아니며 photo가 존재하지 않는다면 테이블 자체가 존재하지 않기에 null을 허용하지 않는다. domain은 varchar[300]으로 넉넉하게 잡아주었다.

prop_id : property id이다. 다른 schema의 PK를 참조하는 FK이므로 null을 허용하지 않는다. parent의 domain을 상속한다.

ex_photo와 fl_photo에 대한 설명은 생략한다.

3. OOBC implementation within MYSQL

Visual Studio 2022 환경에서 C에 SQL을 임베딩하였다. mysql 라이브러리에 내장된 함수를 이용하여 db에서 데이터를 불러와서 수정/추가/삭제를 진행하였다.

코드는 while문 안에서 scanf 함수를 통해 실행할 쿼리 번호를 입력받고 서브쿼리의 경우 중첩된 while문을 통하여 쿼리 번호를 입력받아 실행하는 패턴으로 구성하였다.

```
----SELECT QUERY TYPES-----₩n");
printf("₩n");
           1. TYPE 1₩n");
           2. TYPE 2₩n");
           3. TYPE 3₩n");
           4. TYPE 4₩n");
           5. TYPE 5₩n");
           6. TYPE 6₩n");
           7. TYPE 7₩n");
printf("
           O. QUIT₩n");
scanf("%d". &choice);
if (!choice) break;
else if (choice == 1) {
   query = "select * from property where sale_status='TRUE' and loc_name='Mapo';";
   state = mysql_query(connection, query);
   if (state == 0) {
       sql_result = mysql_store_result(connection);
       printf("** Fine the address of homes for sale in the district Mapo **\mathbf{W}n");
       while ((sql_row = mysql_fetch_row(sql_result)) != NULL)
            printf("%s %s %s %s\m". sql_row[0]. sql_row[1]. sql_row[2]. sql_row[3]. sql_row[8]);
       mysql_free_result(sql_result);
   printf("₩n");
```

이해를 돕기 위한 예시는 위와 같다.

while문 안에서 메인메뉴를 출력한 뒤 0이면 break를 걸어 while문 밖으로 나가고, 1~7번 이면 쿼리를 실행한다.

1) TYPE 1: Find address of homes for sale in the district "Mapo".

```
else if (choice == 1) {
    query = "select * from property where sale_status='TRUE' and loc_name='Mapo';";
    state = mysql_query(connection, query);
    if (state == 0) {
        sql_result = mysql_store_result(connection);
        printf("** Fine the address of homes for sale in the district Mapo **\n");
        while ((sql_row = mysql_fetch_row(sql_result)) != NULL)
            printf("%s %s %s %s\n" sal_row[0] sql_row[1] sql_row[2] sql_row[3] sql_row[8]);
            mysql_free_result(sql_result);
        }
        printf("\n");
```

select * from property where sale_status='TRUE' and loc_name='Mapo';

마포구에서 판매중인 집의 주소를 찾는 기본적인 쿼리이다. property 테이블 안에 판매상 태와 지역구 데이터가 모두 저장되어 있기 때문에 별도의 join 필요없이 조건 두 개를 걸 어서 간단히 구할 수 있다.

코드의 흐름은 다음과 같다. mysql_query함수를 통해 state에 mysql_query의 반환값을 받고 성공적으로 쿼리가 실행되었다면(반환값이 0이라면) mysql_store_result함수를 통해 결과값을 받아온다. 받아온 결과값에서 mysql_fetch_row함수를 통해 한 행씩 fetch해온 후 한 열씩 차례로 출력한다.

1.1) TYPE 1-1: Then find the costing between \$1,000,000,000 and \$1,500,000,000.

select * from property where sale_status='TRUE' and listing_price >= 100000000 and listing_price <= 150000000;

쿼리 1-1은 쿼리 1에서 이어지는 서브쿼리로 해석하고 1억에서 1억 5천 사이의 가격대에 판매중인 마포구 부동산의 주소를 찾는 쿼리를 작성하였다. property 테이블 안에 판매상 태와 가격 데이터가 모두 저장되어 있기 때문에 별도의 join 필요없이 조건 세 개를 걸어 간단히 구할 수 있다.

코드의 흐름은 TYPE1과 유사하므로 설명을 생략하겠다.

2) TYPE 2: Find the address of homes for sale in the 8th school district.

select * from property natural join location where sale_status='TRUE' and
district_num = '8';

처음으로 join을 필요로 하는 쿼리가 등장하였다. 학군 정보는 location table에 저장되어 있으므로 property와 join을 하고 조건을 두 개 걸어서 8학군에 위치한 판매중인 부동산의 주소를 구했다.

마찬가지로 코드의 흐름은 TYPE1과 유사하므로 설명을 생략하겠다.

2.1) TYPE 2-1: Then find properties with 4 or more bedrooms and 2 bathrooms.

select *

from property natural join location

where sale_status='TRUE' and district_num = '8'

and num_of_bedrooms >= 4 and num_of_bathrooms = 2;

쿼리 2-1 또한 쿼리 2에서 이어지는 서브쿼리로 해석하고 쿼리 2의 두 조건을 적용하고 새롭게 추가된 두 조건을 합쳐서 쿼리를 작성하였다.

마찬가지로 코드의 흐름은 TYPE1과 유사하므로 설명을 생략하겠다.

3) TYPE 3: Find the name of the agent who has sold the most properties in the year 2022 by total won value.

SELECT a.agent_id, a.agent_name, SUM(t.sale_price) AS total_sales_price

FROM agent a JOIN transaction t ON a.agent_id = t.selling_agent_id

WHERE YEAR(t.sale_end_date) = 2022

GROUP BY a.agent_id, a.agent_name

ORDER BY total_sales_price DESC LIMIT 1;

본격적으로 쿼리가 복잡해졌다. 사실 더 간단한 쿼리를 작성할 수도 있었지만, 3-1, 3-2 쿼리를 작성하는 과정에서 3번 쿼리를 자연스럽게 구할 수 있었으므로 위와 같은 쿼리를 작성하였다. 먼저 agent의 이름을 구해야 하므로 agent와 transaction 테이블을 JOIN하였다. 또한 판매한 부동산의 원화가치가 가장 높은 agent를 구해야 하므로 GROUP BY를 이용하여 agent별로 그룹화한 후 SUM을 이용해 total_sales_price를 구하였다. 그리고 이 값을 기준으로 내림차순으로 정렬한 후 가장 위에 있는 데이터를 뽑아내는 쿼리를 작성하였다.

마찬가지로 코드의 흐름은 TYPE1과 유사하므로 설명을 생략하겠다.

3.1) TYPE 3-1: Then find the top k agents in the year 2023 by total won value.

```
-- Subtypes in TYPE 3 -----₩n");
printf("-
printf("
           1. TYPE 3-1\n");
printf("
            2. TYPE 3-2₩n");
scanf("%d", &choice);
if (choice == 0)
   break;
else if (choice == 1) {
    printf("** Then find the top k agents in the year 2023 by total won value. **₩n");
    printf("Which K? : ");
    int k; scanf(\wd\wd\wd); char k_str[10];
    sprintf(k_str, "%d;", k);
    query = strjoin("SELECT a.agent_id, a.agent_name, SUM(t.sale_price) AS total_sales_price ₩
                FROM agent a JOIN transaction t ON a.agent_id = t.selling_agent_id \
                WHERE YEAR(t.sale_end_date) = 2023 ₩
                GROUP BY a.agent_id, a.agent_name ₩
                ORDER BY total_sales_price DESC LIMIT ", k_str);
    state = mysql_query(connection, query);
    free(query);
    if (state == 0) {
        sql_result = mysql_store_result(connection);
        printf("** Then find the top k agents in the year 2023 by total won value. **\mathbf{W}n");
        while ((sql_row = mysql_fetch_row(sql_result)) != NULL)
            printf("%s %s %s\mathbb{W}n", sql_row[0], sql_row[1], sql_row[2]);
        mysql_free_result(sql_result);
    printf("\n");
```

SELECT a.agent_id, a.agent_name, SUM(t.sale_price) AS total_sales_price

FROM agent a JOIN transaction t ON a.agent_id = t.selling_agent_id

WHERE YEAR(t.sale_end_date) = 2023

GROUP BY a.agent_id, a.agent_name

ORDER BY total_sales_price DESC LIMIT k;

3번 쿼리부터는 메인쿼리와 서브쿼리의 질문이 달라지므로 각각의 쿼리를 분리하여 해석하였다. 3-1번 쿼리는 3번 쿼리와 유사하므로 설명을 생략하겠다.

사용자로부터 입력받은 k와 직접 작성한 쿼리문을 합쳐야 최종적인 쿼리를 넘겨줄 수 있었기 때문에 strjoin함수를 이용하여 두 문자열을 합쳤다. 그리고 이 값을 mysql_query함수에 인자로 넘겨서 쿼리를 실행하고 데이터를 가져올 수 있었다. 마지막엔 strjoin함수를 통해 동적 할당된 문자열을 가리키고 있는 query를 free해주었다.

3.2) TYPE 3-2: And then find the bottom 10% agents in the year 2021 by total won value.

```
state = mysql_query(connection, "SELECT COUNT(DISTINCT selling_agent_id) FROM transaction WHERE YEAR(sale_end_date) = 2021; ")
    sql_result = mysql_store_result(connection);
     sql_row = mysql_fetch_row(sql_result);
     int k = (int)(atoi(sql_row[0]) * 0.1)
    mysql_free_result(sql_result);
     char k_str[10];
     sprintf(k_str, "%d;", k);
     query = strjoin("SELECT a.agent_id, a.agent_name, SUM(t.sale_price) AS total_sales_price \( \psi \)
                         FROM agent a JOIN transaction t ON a.agent_id = t.selling_agent_id \
                         WHERE YEAR(t.sale_end_date) = 2021 \
                         GROUP BY a.agent_id, a.agent_name ₩
                        ORDER BY total_sales_price ASC LIMIT ", k_str);
     state = mysql_query(connection, query);
         sql_result = mysql_store_result(connection);
printf("** And then find the bottom 10% agents in the year 2021 by total won value, **\n");
while ((sql_row = mysql_fetch_row(sql_result)) != NULL)
    printf("%s %s %s\n", sql_row[0], sql_row[1], sql_row[2]);
          mysql_free_result(sql_result);
printf("\u00ebn");
```

SELECT COUNT(DISTINCT selling_agent_id) FROM transaction WHERE YEAR(sale_end_date) = 2021;

이번에는 쿼리 한 개가 더 필요했다. bottom 10% agent가 몇 명인지를 알기 위해 가장 먼저 transaction 테이블에 존재하는 agent의 명수를 찾는 쿼리를 작성하였다. 중복을 제거하기 위해 DISTINCT를 사용했고 agent를 COUNT한 결과를 sql_result에 받았다.

 sql_result 는 1행 1열로 구성되어 있기 때문에 받아온 결과를 간단히 저장하고 int로 변환하여 계산한 다음 sprintf를 이용하여 k_str 에 결과값을 저장하였다. 그리고 두 문자열을 join하여 최종적인 쿼리를 완성하였다.

4) TYPE 4: For each agent, compute the average selling price of properties sold in 2022, and the average time the property was on the market.

SELECT a.agent_id, a.agent_name, AVG(t.sale_price) AS avg_sale_price, AVG(DATEDIFF(t.sale_end_date, p.sale_start_date)) AS avg_sale_duration

FROM agent a JOIN transaction t ON a.agent_id = t.selling_agent_id JOIN property p
ON t.prop_id = p.prop_id

WHERE YEAR(t.sale_end_date) = 2022

GROUP BY a.agent_id, a.agent_name

ORDER BY avg_sale_price DESC;

3번 쿼리에서 조금 변형되었다. 이번에는 average selling price와 부동산이 시장에 머물렀던 평균기간을 계산해야 한다. 앞선 쿼리들처럼 GROUP BY를 통해 데이터를 agent 별로묶어주었고 SUM 대신 AVG 함수를 이용해 쉽게 평균을 구할 수 있었다. 부동산이 시장에머물렀던 평균기간 또한 DATEDIFF와 AVG를 이용하여 간편하게 구할 수 있었다. 정렬 기준은 average sale price로 설정해주었다.

코드의 흐름은 TYPE1과 유사하므로 설명을 생략하겠다.

4.1) TYPE 4-1: Then compute the maximum selling price of properties sold in 2023 for each agent.

```
printf("-
                     Subtypes in TYPE 4 -----\\n");
             1. TYPE 4-1\n");
             2. TYPE 4-2\n");
scanf("%d", &choice);
if (choice == 0)
    break;
    query = "SELECT a.agent_id, a.agent_name, MAX(t.sale_price) AS max_sale_price ₩ FROM agent a JOIN transaction t ON a.agent_id = t.selling_agent_id ₩
             WHERE YEAR(t.sale_end_date) = 2023 ₩
             GROUP BY a.agent_id, a.agent_name ₩
             ORDER BY max_sale_price DESC;
    state = mysql_query(connection, query);
        sql_result = mysql_store_result(connection);
        printf("** Then compute the maximum selling price of properties sold in 2023 for each agent. **\n")
        while ((sql_row = mysql_fetch_row(sql_result)) != NULL)
             printf("%s %s %s Wn", sql_row[0], sql_row[1], sql_row[2]);
        mysql_free_result(sql_result);
    printf("\n");
```

SELECT a.agent_id, a.agent_name, MAX(t.sale_price) AS max_sale_price

FROM agent a JOIN transaction t ON a.agent_id = t.selling_agent_id

WHERE YEAR(t.sale_end_date) = 2023

GROUP BY a.agent_id, a.agent_name

ORDER BY max_sale_price DESC;

앞선 쿼리들과 요구하는 바가 크게 다르지 않아서 어렵지 않게 구할 수 있었다. 이번에는 agent별로 판매한 가장 고가의 부동산을 구해야 하므로 MAX를 이용하였다.

코드의 흐름은 TYPE1과 유사하므로 설명을 생략하겠다.

4.2) TYPE 4-2: And then compute the longest time the property was on the market for each agent.

SELECT a.agent_id, a.agent_name, MAX(DATEDIFF(t.sale_end_date, p.sale_start_date)) AS max_days_on_market

FROM agent a JOIN transaction t ON a.agent_id = t.selling_agent_id JOIN property p ON t.prop_id = p.prop_id

GROUP BY a.agent_id, a.agent_name

ORDER BY max_days_on_market ASC;

이번 쿼리 또한 메인쿼리와 상관없는 서브쿼리로 해석하였다. WHERE 조건을 삭제하고 MAX 안에 DATEDIFF를 사용하여 부동산이 시장에 머물렀던 가장 긴 기간을 구했다.

코드의 흐름은 TYPE1과 유사하므로 설명을 생략하겠다.

5) TYPE 5: Show photos of the most expensive studio, one-bedroom, multi-bedroom apartment(s), and detached house(s), respectively, from the database.

SELECT p.prop_id, p.prop_type, p.listing_price,

ip.in_photo_data, ep.ex_photo_data, fp.fl_photo_data

FROM property p

LEFT OUTER JOIN in_photo ip ON p.prop_id = ip.prop_id

LEFT OUTER JOIN ex_photo ep ON p.prop_id = ep.prop_id

LEFT OUTER JOIN fl_photo fp ON p.prop_id = fp.prop_id

WHERE p.prop_type = 'studio'

ORDER BY p.listing_price DESC

LIMIT 1;

종류별로 가장 고가인 property의 사진을 가져오기 위해 property와 in_photo, ex_photo, fl_photo를 JOIN하였다. 이때 photo는 property의 종류에 따라 있을 수도 있고 없을 수도 있으므로 property에 대해 LEFT OUTER JOIN하였다. 위 쿼리는 studio에 대한 쿼리이며, one-bedroom apartments, multi-bedroom apartments, detached house 또한 동일한 방식으로 쿼리를 작성하였다.

코드의 흐름은 TYPE1과 유사하므로 설명을 생략하겠다.

6) TYPE 6: Record the sale of a property that had been listed as being available. This entails storing the sales price, the buyer, the selling agent, the buyer's agent(if any), and the date.

```
else if (choice == 6)
   char* trans_id, prop_id[20], seller_id[20], buyer_id[20], selling_agent_id[20], buyer_agent_id[20], sale_end_date
   trans_id = random_id_generator(connection);
   printf("** Record the sale of a property that had been listed as being available. **\mathbf{W}n");
   printf("ex. id = 1234567890, date = yyyy-mm-dd.\n");
  printf("1. property id : ");
scanf("%s" prop_id);
   snprintf(query, 500, "SELECT COUNT(*) FROM property WHERE prop_id='%s' AND sale_status = 'TRUE';", prop_id);
   state = mysql_query(connection, query);
   sql_result = mysql_store_result(connection);
   sql_row = mysql_fetch_row(sql_result)
   while (sql_row \&\& atoi(sql_row[0]) == 0) {
       mysql_free_result(sql_result);
       scanf("%s" prop_id);
snprinif(query, 500, "SELECT COUNT(*) FROM property WHERE prop_id='%s' AND sale_status = 'TRUE';", prop_id);
       state = mysql_query(connection, query);
       sql_result = mysql_store_result(connection);
       sql_row = mysql_fetch_row(sql_result);
```

SELECT COUNT(*) FROM property WHERE prop_id=prop_id AND sale_status = 'TRUE';

6번 쿼리는 사용자(아마도 agent)에게 prop_id, seller_id, buyer_id, selling agent id, sale_end_date를 입력받아 부동산에 대한 판매를 발생시키는 쿼리이다. 가장 먼저 해야할 것은 입력받은 prop_id가 유효한 ID인지 확인하는 것이다. 위 쿼리문이 바로 그 역할을 수행한다. prop_id가 테이블에 존재하고 sale_status가 판매중이라면 쿼리의 결과값으로 1이 나올 것이고, 아니라면 0이 나올 것이다. 확인 결과 유효한 prop_id가 아니라면 유효한 prop_id가 나올 때까지 계속해서 입력받는다.

추가적으로 위 코드의 random_number_generator 함수는 random한 10자리 ID를 생성하고 기존의 ID와 중복되는지 확인한 후 unique한 ID라면 return하는 함수이다.

```
printf("2. seller id: ");
scant("%s", seller,id);
printf("3. buyer id: ");
scant("%s", buyer_id: ");
scant("%s", buyer_id: ");
scant("%s", selling_agent_id);
printf("4. selling_agent_id);
printf("5. buyer's agent id (If not, please enter 'n'): ");
scant("%s", buyer_agent_id);
printf("6. date: ");
scant("%s", buyer_agent_id);
printf("6. date: ");
scant("%s", sale_end_date);
mysql_query(connection, "START TRANSACTION;");
// transaction 目이들에 추가
snprintf(query, 500, "INSERT INTO transaction VALUES ('%s', '%s', '%s', (SELECT listing_price FROM property WHERE prop_id='%s'), '%s', '%s');", \\\
trans_id, seller_id, buyer_id, prop_id, prop_id, sale_end_date, selling_agent_id);
free(trans_id);
state = mysql_query(connection, query);
if (state != 0) {
    mysql_query(connection, "ROLLBACK;");
    free(query);
    printf("seller, buyer, selling_agent, buyer's agent & 5 = $\frac{8}{2}$ = $\frac{1}{2}$ \ldots \frac{1}{2}$ \ld
```

START TRANSACTION:

이번 프로젝트를 수행하며 가장 흥미로웠던 부분이다. 은행 거래 시 발생하는 데이터의 변경이 atomic해야 하는 것처럼, property의 판매를 발생시킬 때에도 몇 개의 쿼리문이 atomic하게 수행되어야 한다. 이를 위해 START TRANSACTION, ROLLBACK, COMMIT

쿼리문을 군데군데 적절하게 넣어주었다.

INSERT INTO transaction VALUES (trans_id, seller_id, buyer_id, prop_id, (SELECT listing_price FROM property WHERE prop_id=prop_id), sale_end_date, selling_agent_id);

위 사진의 코드는 사용자에게 유효한 prop_id를 입력받은 후 여타 정보들도 한꺼번에 입력받은 다음 쿼리를 실행시킨다. 만약 쿼리가 실패한다면 FK 제약조건이 걸렸을 확률이 높다. 따라서 사용자에게 seller, buyer, selling_agent, buyer_agent 중 db에 등록되지 않은데이터가 있음을 알려준다. 사용자가 입력한 데이터가 각각의 테이블에 적절히 존재하는데이터라면 쿼리가 성공적으로 실행될 것이다. 예시는 다음과 같다.

```
Connection Succeed

-----SELECT QUERY TYPES-----

1. TYPE 1
2. TYPE 2
3. TYPE 3
4. TYPE 4
5. TYPE 5
6. TYPE 6
7. TYPE 7
0. QUIT

** Record the sale of a property that had been listed as being available. ** ex. id = 1234567890, date = yyyy-mm-dd.

1. property id : 2633503989
Invalid property ID. Try again. :
```

▲ Invalid property ID

```
** Record the sale of a property that had been listed as being available. **
ex. id = 1234567890, date = yyyy-mm-dd.

1. property id : 1250197763

2. seller id : 7852241020

3. buyer id : 3023008429

4. selling agent id : 4456220837

5. buyer's agent id (If not, please enter 'n') : 8635862359

6. date : 2024-06-08

Successfully updated.
```

▲ valid data set

```
** Record the sale of a property that had been listed as being available. ** ex. id = 1234567890, date = yyyy-mm-dd.
1. property id : 1250197763
Invalid property ID. Try again. :
```

▲ 판매완료 상태로 변경된 property를 또다시 판매완료 상태로 바꾸려는 경우

```
// 구매자측 중개사가 존재한다면 buyer_agent 테이블에 추가
if (strcmp(buyer_agent_id, "n") && strcmp(buyer_agent_id, "N")) {
    snprintf(query, 500, "INSERT INTO buyer_agent VALUES ('%s', '%s');", trans_id, buyer_agent_id);
    state = mysql_query(connection, query);
    if (state != 0) {
        mysql_query(connection, "ROLLBACK;");
        free(query);
        printf("agent 테이블에 해당 agent가 존재하지 않아 메인으로 돌아갑니다. agent를 먼저 추가해주세요.\n");
        continue;
    }
}
```

INSERT INTO buyer_agent VALUES (trans_id, buyer_agent_id);

구매자측 agent는 존재할 수도 있고 그렇지 않을 수도 있으므로 if문을 작성하여 추가하는 경우를 구분해주었다. agent 추가에 실패하면 ROLLBACK; 쿼리문을 실행시켜 초기 상태로 되돌린다.

```
// property 테이블의 sale_status를 false(판매완료)로 업데이트
snprintf(query, 500, "UPDATE property SET sale_status = 'FALSE' WHERE prop_id = '%s';", prop_id);
state = mysql_query(connection, query);
if (state != 0) {
    mysql_query(connection, "ROLLBACK;");
    free(query);
    printf("property 테이블의 sale_status를 변경하는 도중 오류가 발생해 메인으로 돌아갑니다.\n");
    continue;
}
state = mysql_query(connection, "COMMIT;");
printf("Successfully updated.\n\n\n");
free(query);
```

UPDATE property SET sale_status = 'FALSE' WHERE prop_id = prop_id;

property 테이블의 sale_status를 변경하는 쿼리이다. 마찬가지로 실패하면 ROLLBACK이 일어난다. 성공했다면 COMMIT; 쿼리문으로 업데이트를 확정짓는다.

7) TYPE: Add a new agent to the database.

```
else if (choice == 7) {
    char agent_name[21], agent_phone_number[21], agent_address[101];
    query = (char*)malloc(sizeof(char) * 500);

    printf("Agent name : ");
    scanf("%s" agent_name);
    printf("Agent phone number : ");
    scanf("%s" agent_phone_number);
    printf("Agent address : ");
    scanf("%s" agent_address);
```

new agent 추가를 위해 사용자에게 agent 정보를 입력받는 코드이다.

SELECT COUNT(*) FROM agent WHERE agent_phone_number={agent_phone_number} agent의 phone number가 기존 db에 존재한다면 쿼리문은 1을 반환한다. 이 경우 이미 가입된 agent임을 알려서 중복 가입을 방지한다.

INSERT INTO agent VALUES (random_id_generator(connection), agent_name, agent_phone_number, agent_address);

새로운 agent라면 입력받은 정보를 바탕으로 db에 추가하고 성공 메시지를 출력한다.