Projeto Base de Dados Parte 2

Margarida Morais nº 77981 Ricardo Rei nº 78047 Leonor Clemente nº 78054

Grupo: 41

Turno: BD8179L06

Esforço despendido por cada elemento: 5h

1- Modelo Relacional

User (NIF, telefone, nome)

Fiscal (ID, Empresa)

Edifício (Morada)

Reserva (Número)

Paga (<u>Número</u>,data, método) Número: FK Reserva (Número)

Estado (<u>Número, timestamp</u>, estado) Número: FK Reserva (Número)

Alugável (<u>Morada, Código</u>, foto) Morada: FK Edificio (Morada)

Oferta (<u>Morada, Código, data-inico</u>, data-fim, tarifa) Morada, Código: FK Alugável (Morada, Código)

Espaço (Morada, Código)

Morada, Código: FK Alugável (Morada, Código)

Posto (<u>Morada, Código</u>, E.Morada, E.Código) Morada, Código: FK Alugável (Morada, Código) E.Morada, E.Código: FK Espaço (Morada, Código) NOT NULL (E.Morada, E.Código)

Aluga (NIF, número, Morada, Código, data-inicio) NIF: FK User (NIF)

Arrenda (<u>Código, Morada</u>, NIF) Código, Morada: FK Alugável (Código, Morada) NIF: FK User (NIF)

2- Restrições de Integridade

- RI1- Quando se elimina uma Reserva da BD também tem que se eliminar o tuplo correspondente de Paga.
- RI2 Quando se elimina uma Reserva da BD o seu Estado correspondente também deve ser removido.
- RI3 Quando se elimina um Edifício da BD os seus Alugáveis também o devem ser.
- RI4 Quando se elimina um Alugável também tem que se eliminar o tuplo correspondente de Posto/Espaço.
- RI5 (disjoint): Não pode existir o mesmo alugável (mesmo Morada, Código) em Posto e Espaço.

3- Álgebra Relacional

- 1- **π** morada(**σ** nr-ofertas>1(**ρ**(result(3→nr-ofertas), (Morada, Código)**G**count-distinct(data-início)(Oferta))))
- 2- π estado(Estado \bowtie Pagas)
- 3- π E.Morada, E.Código((Posto \bowtie (σ estado = 'aceite' (Estado \bowtie Aluga))) π E.Morada, E.Código((Posto \bowtie (σ estado \neq 'aceite' (Estado \bowtie Aluga)))

4- SQL

- 1- Select Morada From Oferta Group by Código Having Count(*)>1
- 2- Select E.estado From Estado E, Paga P Where E.Número=P.Número