- Definições -

> Superchave:

- Uma superchave de um esquema de relação R = {A1, A2, ..., An} é um conjunto de atributos S ⊆ R que contenha a propriedade na qual não haverá duas tuplas t1 e t2, em qualquer estado da relação r de R, em que t1[S] = t2[S].
- Uma chave K é uma superchave com a propriedade adicional de que a remoção de qualquer atributo J fará com que K não seja mais uma superchave.

> Atributo primário:

Um atributo de um esquema de relação R é chamado atributo primário de R se for membro de alguma chave candidata de R. O atributo é dito não primário se não for um atributo primário – isto é, se não for membro de alguma chave candidata.

- Dependência Funcional -

- É uma restrição de Integridade

```
Dada uma relação R com atributos
A1,..., An, B1,..., Bm,

Dizemos que
A1,..., An determina funcionalmente
(A1,..., An) → B1,..., Bm

Se sempre que duas tuplas tiverem os mesmos valores para A1, ..., An, então elas terão o mesmo valor para B1, ..., Bm.
```

- Dependências Funcionais (DFs) -

MATRÍCULAS (curso, estudante, semestre, nota)

{Curso, estudante} ——→ semestre, nota

{Curso, estudante, semestre} ───── nota

Estudante	Curso	Semestre	Nota
João Silva	Banco de Dados I	2022.2	8,5
João Silva	Banco de Dados I	2023.1	7,5

- DFs (ou FDs, do inglês) ocorrem muito frequentemente:
- Os SGBDs permitem a manutenção de DFs.
- Durante o projeto do esquema, deve-se identificar todas as DFs, pois isto ajuda a identificar esquemas ruins.

- Dependências Funcionais (DFs) -

Tipos de dependências funcionais em SGBDs:

- 1) Dependência funcional trivial
- 2) Dependência funcional não trivial
- 3) Dependência funcional multivalorada
- 4) Dependência funcional transitiva

- Dependências Funcionais (DFs) -

Dependência Funcional Trivial:

- Na Dependência Funcional Trivial, um dependente é sempre um subconjunto do determinante.
- Ou seja, se X → Y e Y é o subconjunto de X, então esta DF é chamada de Dependência Funcional Trivial.
 - P. ex.: {roll_no, nome} → nome é uma dependência funcional trivial, uma vez que o nome é um subconjunto do conjunto determinante {roll no, nome}
 - Da mesma forma, roll_no → roll_no é também um exemplo de dependência funcional trivial.

- Dependências Funcionais (DFs) -

Dependência Funcional Não Trivial:

- Na dependência funcional não trivial, o dependente não é estritamente um subconjunto do determinante.
- Ou seja, se X → Y e Y não for um subconjunto de X, será chamado de dependência funcional não trivial.
 - roll_no → nome é uma dependência funcional não trivial, uma vez que o nome dependente não é um subconjunto do determinante roll no
 - Da mesma forma, {roll_no, nome} → idade também é uma dependência funcional não trivial, uma vez que idade não é um subconjunto de { roll no, nome}

- Dependências Funcionais (DFs) -

Dependência Funcional Multivalorada:

- Na dependência funcional de vários valores, as entidades do conjunto dependente não são dependentes umas das outras.
- Ou seja, se a → {b, c} e não existe dependência funcional entre b e c, então esta DF é chamada de dependência funcional multivalorada.
 - Por exemplo: roll_no → {nome, idade} é uma dependência funcional com vários valores (Multivalorada), uma vez que o nome e a idade do dependente não são dependentes um do outro (ou seja, nome → idade ou idade → nome não existe!)

- Dependências Funcionais (DFs) -

Dependência Funcional *Transitiva*:

- Na Dependência Funcional Transitiva, dependente é indiretamente dependente do determinante.
- Ou seja, Se a → b & b → c , então, de acordo com o axioma da transitividade, a → c . Esta é uma Dependência Funcional Transitiva.
 - Por exemplo: enrol_no → dept e dept → building_no. Portanto, de acordo com o axioma da transitividade, enrol_no → building_no é uma dependência funcional válida. Esta é uma dependência funcional indireta, portanto chamada de dependência funcional transitiva.

- Chave de Relação -

A chave de uma relação determina funcionalmente todos os atributos da relação

Suponha R (A1, A2, ..., An) e X \subset {A1, A2, ..., An}.

- X é uma superchave de R sss X → {A1, A2, ..., An}
- X é uma chave de R se e somente se (sss):
 - $-1. X \rightarrow \{A1, A2, ..., An\}$
 - 2. Não existe nenhum Y ⊂ X tal que Y→ {A1, A2, ...,
 An}

- Conceitos -

- A normalização de dados pode ser vista como o processo de análise de determinados esquemas de relações, com base em suas dependências funcionais e chaves primárias, para alcançar as propriedades desejáveis:
 - Minimização de redundâncias
 - Minimização de modificações
- Os esquemas de relações insatisfatórias, que não alcançam certas condições os testes de forma normal, são decompostas em esquemas de relações menores que passam nos testes e, consequentemente, possuem as propriedades desejadas.

- Conceitos -

- Entendendo as dependências funcionais, somos capazes de especificar aspectos semânticos dos esquemas de relação.
- Para tal, presumimos que:
 - Um conjunto de dependências funcionais seja específico para cada relação, e
 - Que cada relação tenha uma chave primária designada.

Essas informações, combinadas a testes para formas normais, directionam o processo de normalização dos projetos de esquemas relacionais.

- Conceitos -

- A forma normal de uma relação refere-se à condição da mais alta forma normal alcançada e, consequentemente, indica o grau no qual foi normalizada.
- A normalização sempre deve estar acompanhada da garantia de duas propriedades:
 - Junção sem perdas: que garante que o problema de geração de tuplas ilegítimas não ocorra; (propriedade crítica que deve sempre ser garantida)
 - Preservação de dependências: garante que cada dependência funcional será representada em alguma relação individual resultante da decomposição.

- 3a. Forma Normal (3FN) -

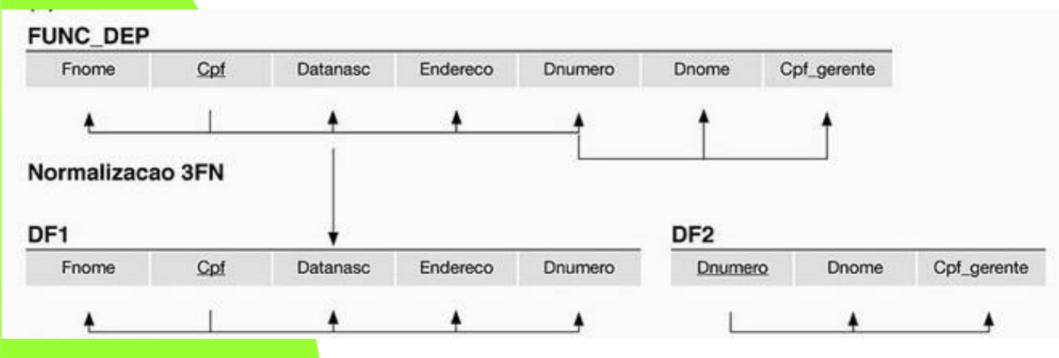
- A 3ª. forma normal prega que os atributos que não são chave devem ser independentes entre si e dependentes única e exclusivamente da chave primária da tabela.
- Não é permitido dependência transitiva.
- Adicionalmente, se a tabela está na 3^a. forma normal, automaticamente estará na 1^a. e na 2^a. formas normais também.

8. Normalização - Formas Normais -

- □ Terceira Forma Normal (3FN)
 - → Dado um conjunto de dependências funcionais F, uma relação R está em 3FN, se todas dependências de F+ da forma $\alpha \rightarrow \beta$, com $\beta \subseteq R$ e $\alpha \subseteq R$, pelo menos umas das seguintes condições é garantida
 - $\Rightarrow \alpha \rightarrow \beta$ é uma dependência funcional trivial.

 - Não há atributos A fora da super chave com dependência funcional transitiva com esta
 - **→**Exemplo
 - Conta(num conta,saldo,cod cliente,cod ag)
 - ⇒num conta→saldo
 - (num conta não é super chave, portanto ~BCFN e 3FN)

Normalizando projeto para 3FN:



- Exemplo de Normalização (2FN e 3FN) -
- Considere o esquema de relação LOTES mostrado na Figura a seguir, que descreve lotes de terreno à venda em diversas cidades de um estado.
- ➤ Suponha que existam duas chaves candidatas:

 Propriedade_num e {Nome_cidade, Num_lote}; ou seja, números de lote são únicos apenas dentro de cada cidade, mas números de propriedade

 (Propriedade_num) são únicos entre as cidades do estado inteiro.
- Suponha que as duas outras dependências funcionais se mantenham em LOTES:
 - DF3: Nome cidade → Imposto
 - DF4: Area → Preco

