Apabila relasi R = (A, B, C, D, E) dengan himpunan functional dependencies F = {  $A \rightarrow BC, CD \rightarrow E, B \rightarrow D, E \rightarrow A$  } didekomposisi menjadi R1 = (A, B, C) dan R2 = (A, D, E)

- 1. Apakah dekomposisi ini lossless join decomposition?
- 2. Apakah dekomposisi ini dependency preserving?

#### 

- 1.  $R1 \cap R2 = \{A\}$  dan  $A \rightarrow ABC$ . Maka dari itu pada R1, A merupakan superkey. Dari hal tersebut dapat disimpulkan bahwa dekomposisi ini merupakan lossless join decomposition.
- $2. A \rightarrow BC$  ada di R1, CD  $\rightarrow$  E tidak ada karena tidak ada C di R2, B  $\rightarrow$  D tidak ada karena D tidak ada di R1 atau B tidak ada di R2, E  $\rightarrow$  A ada di R1. Karena CD  $\rightarrow$  E dan B  $\rightarrow$  D tidak ada, maka dekomposisi ini tidak dependency preserving.

## Diberikan relasi R = (A, B, C, D, E).

Tentukan berada dalam **bentuk normal berapakah R**, jika pada R terdefinisi himpunan FD berikut (setiap poin merupakan soal terpisah). Berikan penjelasan untuk setiap jawaban Anda.

1. 
$$\{AB \rightarrow CDE, E \rightarrow AB\}$$

2. 
$$\{AB \rightarrow CD, C \rightarrow E\}$$

3. 
$$\{AB \rightarrow CD, B \rightarrow E\}$$

$$4.\{AB \rightarrow CDE, E \rightarrow A\}$$

Petunjuk: untuk setiap soal, Anda harus terlebih dahulu menentukan candidate key relasi R untuk set FD yang terdefinisi.

#### 

#### 1. Candidate key = AB dan E

1NF · memenuhi karena semua atribut berbentuk atomik sehingga semua functional dependencies pasti 1NF

2NF: memenuhi, karena AB  $\rightarrow$  CDE memenuhi akibat AB candidate key dan E  $\rightarrow$  AB memenuhi akibat E candidate key, dengan kata lain semua atribut non-key bergantung pada candidate key

3NF : memenuhi, karena seluruh atribut merupakan candidate key dan semua functional dependencies berbentuk superkey  $\rightarrow$  atribut

BCNF: memenuhi, karena seluruh atribut merupakan candidate key

R berada pada BCNF

# 2. Candidate key = AB

1NF: memenuhi, karena semua atribut berbentuk atomik sehingga semua functional dependencies pasti 1NF

2NF: memenuhi, karena  $AB \rightarrow CD$  memenuhi akibat AB candidate key dan  $C \rightarrow E$  memenuhi karena C bukan merupakan proper subset dari AB, dengan kata lain semua atribut non-key bergantung pada candidate key

3NF: tidak memenuhi, karena tidak memenuhi karena pada C -> E, C bukan merupakan superkey

R berada pada 2NF

# 3. Candidate key = AB

1NF: memenuhi, karena semua atribut berbentuk atomik sehingga semua functional dependencies pasti 1NF

2NF : tidak memenuhi, karena pada B → E, B merupakan proper subset dari candidate key AB sehingga menunjukkan dependensi parsial ke kombinasi key AB R berada pada 1NF

## 4. Candidate key = AB

1NF: memenuhi, karena semua atribut berbentuk atomik sehingga semua functional dependencies pasti 1NF

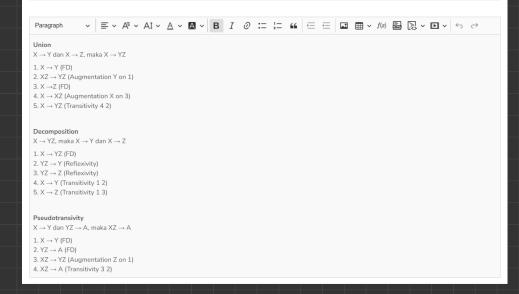
2NF: memenuhi, karena  $AB \rightarrow CDE$  memenuhi akibat AB candidate key dan  $E \rightarrow A$  memenuhi akibat E bukan merupakan proper subset dari AB, dengan kata lain semua atribut non-key bergantung pada candidate key

3NF = memenuhi, karena  $AB \rightarrow CDE$  memenuhi akibat AB merupakan candidate key,  $E \rightarrow A$  memenuhi karena A merupakan prime attribute

 $\mathsf{BCNF} = \mathsf{tidak}$  memenuhi karena pada  $\mathsf{E} \to \mathsf{A}$ ,  $\mathsf{E}$  bukan merupakan superkey

R berada pada 3NF

Perlihatkan bahwa aturan Union, Decomposition, dan Pseudotransitivity dapat diturunkan dari Armstrong's Axioms dasar.



 $\text{Terhadap relasi R = (A, B, C, D, E, H), terdefinisi himpunan } \textit{functional dependencies F = \{A \rightarrow C, AC \rightarrow D, E \rightarrow AD, E \rightarrow H\} }$ 

- 1. Periksalah dengan menggunakan aksioma Armstrong dasar (reflexivity, augmentation, dan transitivity) apakah batasan EC  $\rightarrow$  DH juga terdefinisi untuk R.
- 2. Tuliskan closure dari A.
- 3. Tentukan seluruh candidate key dari R.

```
▼ ■ ▼ AI × A × A ▼ B I ② ≒ ≒ 幅 ⊨ ∈ ■ ■ ▼ f(#) ■ 恩 ▼ ■ →
Paragraph
1.
1. E → AD (FD)
2. AD \rightarrow D (Reflexivity)
3. E \rightarrow D (Transivity 1 2)
4. E → H (FD)
5. ED → DH (Augmentation D on 4)
6. E \rightarrow ED (Augmentation E on 3)
7. E → DH (Transivity 5 6)
8. EC → E (Reflexivity)
9. EC → DH (Transivity 8 7) → FINAL
Closure dari A:
A \rightarrow C, maka A+ = (A, C)
AC \rightarrow D, maka A+ = (A, C, D)
\mathsf{E} \to \mathsf{AD}, \mathsf{E} \to \mathsf{H}, maka \mathsf{E} dapat menutupi \mathsf{A}, \mathsf{D}, \mathsf{H}
A \rightarrow C, AC \rightarrow D, E \rightarrow H, cek EB+ = (E, A, D, H, C)
Maka yang mencakup semua adalah EB sehingga candidate key dari R adalah EB
```