1. Considere a relação R(A, B, C, D, E) com as seguintes dependências:

$$AB \rightarrow C, CD \rightarrow E, DE \rightarrow B$$

AB é Chave candidata? Se não, e ABD?

Solução.

O fechamento de AB, AB+ = {A, B, C}. Como o fechamento não contém todos os atributos da relação AB não é chave.

Já o fechamento de de ABD, ABD+ = {A, B, C, D, E}, portanto ABD é chave.

2. Considere a relação R (A, B, C, D, E, F, G, H, I, J) e o conjunto de dependências $F = \{AB \rightarrow C, A \rightarrow DE, B \rightarrow F, F \rightarrow GH, D \rightarrow IJ\}$. Qual a chave de R? Decomponha R na 2NF e depois na 3NF.

Solução.

A chave \acute{e} AB \acute{g} \acute{e} que AB+ = { A, B, C, D, E, F, G, H, I, J }

A relação R não está na segunda forma normal já que existem atibutos que depende de partes da chave, a saber, $A \to DE$, $B \to F$.

Para satisfazer a 2NF devemos então decompor R em três relações:

R1(A, B, C)

 $R2(\underline{B}, F, G, H)$

 $R3(\underline{A}, D, E, I, J)$

Agora nas três relações todos os atributos dependem totalmente da chave.

Contundo R2 e R3 não satisfazem a 3NF, pois existem dependências transitivas: $B \rightarrow F e F \rightarrow GH em R2 e A \rightarrow D e D \rightarrow IJ em R3.$

Para resolver essas dependências transitivas devemos entao decompor R2 e R3 da seguinte forma

R21(B, F)

 $R22(\underline{F}, G, H)$

 $R31(\underline{A}, D, E)$

R32(<u>D</u>, I, J).

Não existem mais dependências transitivas nas relações resulatntes portanto o esquema está normalizado.

3. Considere a relação R(CourseNo, SecNo, OfferingDept, CreditHours, CourseLevel, InstructorSSN, Semester, Year, Days_Hours, RoomNo, NoOfStudents). Suponha que as seguintes dependencies existam:

```
{CourseNo} → {OfferingDept, CreditHours, CourseLevel}
{CourseNo, SecNo, Sem, Y} → {Days_Hours, RoomNo, NoOfStudents, InstructorSSN}
{RoomNo, Days_Hours, Semester, Year} → {InstructorSSN, CourseNo, SecNo}
```

Normalize a relação.

Solução.

Usaremos as seguintes abreviações:

CourseNo = CN SecNo = SN OfferingDept = OD CreditHours = CH CourseLevel = CL InstructorSSN = ISSN Semester = Sem Year = Y Days_Hours = DH RoomNo = RN NoOfStudents = NOF

Primeiro precisamos identificar uma chave. Usando o algoritmo do fechamento identificamos que CN, SN, Sem, Y é uma chave pois seu fechamento contém todos os atributos da relação.

R não está na 2NF pois existem atributos que dependem de uma parte da chave, a saber, $CN \rightarrow \{OD, CH, CL\}$. Decompomos R então em duas relações:

```
R1 (<u>CN</u>, OD, CH, CL)
R2(CN, SN, Sem, Y, DH, RN, NOF, ISSN)
```

Ambas as relações agora satisfazem a 2NF. Existe porém uma potencial dependência transitiva na relação R2 onde {CN, SN, Sem, Y} \rightarrow {RN, DH, Sem, Y} \rightarrow {ISSN, CN, SN}. Contudo ao se verificar o fechamento de {RN, DH, Sem, Y} verifica-se que esse conjunto de atributos é uma chave alternativa. Como o conjunto de atributos Z que caracteriza a dependência transitiva não pode ser chave ou parte de chave, a dependência transitiva não se caracteriza e portanto a duas relações R1 e R2 já estão na 3NF e normalizadas.