8.6

*F+*为*B → B, B → D,B → B D, BD → B, BD → D, BD → BD, C → C, D → D* 和所有具备以下形式的函数依赖（\*表示任意字母串）：*A ∗ → α , BC ∗ → α , CD ∗ → α , E ∗ → α* （α表示任意关于{A, B, C, D, E}*的*子集）。

候选码为 *A, BC, CD, and E*。

8.27

根据8.6所给的已知函数依赖

*A → BC, CD → E, B → D, E → A,* 我们能得知*B → B, B → D,* 从而可合并得到B+ = BD。

8.29

1. ∵*B→D, D→A.* ∴*B→A*

又∵ *A→BCD.* ∴*B→BCD,* 从而*B→BC, B→C*

∵*BC→DE.* ∴*B→DE,* 从而*B→E, B→ABCDE*

故 B+ = ABCDE。

1. 由题目已知*A→BCD，*又根据增广律可得 *A→ABCD，*再由分解规则得到*A→BC，*结合已知条件*BC→ DE可知A→DE，*根据合并规则可由*A→ABCD*和*A→DE*得到*A→ABCDE，* 又因为*F→F*从而*AF→ABCDE*。故AF是超码。
2. 已知条件F = {*A→BCD, BC→DE, B→D, D→A*}，由于*B→D，*故F- = {*A→BC, BC→E, B→D, D→A*}，结合现有函数依赖，可知B+ = ABCDE（亦可根据题目a所得结果已知），即有*B→E*，从而有Fc = {*A→BC, B→D, B→E, D→A*} = {*A→BC, B→DE, D→A*}。