

問 1 a オ b キ c ア

〔解説〕a 問題文より，秘密の共通かぎの共有（オ）である。

b $\alpha = 5$ のべき乗を $p = 7$ で割ったときの余りを求めてみると，

べき乗	余り
$5^1 = 5$	5
$5^2 = 25$	4
$5^3 = 125$	6
$5^4 = 625$	2
$5^5 = 3125$	3
$5^6 = 15625$	1

これより， X_A は余りが $Y_A = 6$ のときの指数値であるから 3， X_B は余りが $Y_B = 3$ のときの指数値であるから 5 であることがわかる。

よって， $K = 3^3 \bmod 7 = 6^5 \bmod 7 = 6$ （キ）となる。

c 暗号文の傍受から共通かぎを見つけられることを防ぐには，共通かぎを頻繁に変更し，暗号文が手掛かりとなりにくいようにするのが最も有効である。よって，正解は（ア）となる。

問 2 a カ b ア c イ

〔解説〕ログイン可能回数 M が 3 回，定数 K が 5 の場合，以下のようにしてログイン管理を行う。

① 1 回目のパスワードは， $otp(3) = hash(hash(hash(5)))$

サーバはこれを保持しておく。

② 2 回目のパスワードは， $otp(2) = (hash(hash(5)))$

サーバはこれをハッシュ化し，保持しておいた $otp(3)$ と比較する。

$hash(otp(2))$ が $otp(3) = hash(hash(hash(5)))$ と等しければ許可
サーバはこれを保持しておく。

③ 3 回目のパスワードは， $otp(1) = hash(5)$

サーバはこれをハッシュ化し，保持しておいた $otp(2)$ と比較する。

$hash(otp(1))$ が $otp(2) = (hash(hash(5)))$ と等しければ許可

a 利用者がパスワードとしてクライアント PC に入力するものは $otp(n)$ であるから，正解は（カ）となる。

b サーバと使い捨てパスワード生成装置にあるものは $hash$ であるから，正解は（ア）となる。

c 利用者本人だけが知る情報で，クライアント PC，ネットワーク上のメッセージ及びサーバに存在しないものは，定数 K であるから，正解は（イ）となる。

問 3 a キ b ウ c ケ d ケ

〔解説〕a，b X 社のサーバはポート番号が 1024，1025 であるため，上段が Y 社のパソコンから X 社のサーバへのアクセス設定であることがわかり，

a は Y 社のパソコンの IP アドレス 100.1.1.1：101.1.1.2（キ）

b は X 社のデータ転送用サーバ 100.1.1.12（ウ）

となる

c X 社のサーバのポート番号であるから，

1024：1025（ケ）

となる

d 下段は X 社のサーバから Y 社のパソコンへのアクセス設定であるから，c と同様に

1024：1025（ケ）

となる

問 4 設問 1 a エ b イ c エ d エ 設問 2 ウ，エ

〔解説〕設問 1 a 問題文(2)より，メールサーバは社外とのメールの送受信を行う。社外からメールサーバへのメール受信は設定されているが，メールサーバから社外へのメール送信が設定されていない。よって，メールサーバ（エ）が正解となる。

b メール送信で使用される SMTP のポート番号であるから，25（イ）である。

c 問題文より，管理用 PC からは，メールサーバを介した外部とのメール送受信が可能である。管理用 PC からメールサーバへのログイン，管理用 PC からメールサーバへのメール送信は設定されているが，メールサーバからのメール受信が設定されていない。よって，メールサーバ（エ）が正解となる。

d メール受信で使用される POP3 のポート番号であるから，110（エ）である。

設問 2 ア データの盗聴や改ざんはパケットの中身に対して行われるため，パケットフィルタリングでは防げない

イ SQL インジェクション攻撃は，不正な SQL 文を送信し，データベースに対して盗聴や改ざんを行う攻撃方法であり，データの中身をチェックできないパケットフィルタリングでは防げない

ウ パケットフィルタリングでポート番号を設定することにより防ぐことができる

エ パケットフィルタリングで送信元，あて先を設定することにより防ぐことができる

オ パケットフィルタリングでは，ファイルの中身をチェックしないため，メールによる社内からのファイル流出を防ぐことはできない

よって，正解は（ウ），（エ）となる。

問 5 設問 1 a ウ b カ c ケ 設問 2 オ 設問 3 エ
〔解説〕設問 1 サブネットマスクが 255.255.255.0 であることから、同じ LAN 内のパソコンやサーバの IP アドレスは上位 24 ビットが同じでなければならない。
a ルータ E 及びルータ G の基幹 LAN 側の IP アドレスが 172.16.1.10 であることから、(ウ) が正解となる。
b ルータ E の Y 部門 LAN 側の IP アドレスが 172.16.10.1 であることから、(カ) が正解となる (172.16.10.255 (キ) は、ブロードキャストアドレスなので使用不可)
c ルータ G の Z 部門 LAN 側の IP アドレスが 172.16.20.1 であることから、(ケ) が正解となる (172.16.20.255 (コ) は、ブロードキャストアドレスなので使用不可)
設問 2 社内の異なるサブネット及び社外へのデータ送信はルータに中継を依頼する。また、社内の Web サーバへのアクセスはプロキシ機能を使用しないから、(オ) が正解となる。
設問 3 ping コマンドの応答より接続は確立していることがわかる。したがって、FTP のポート番号が関門サーバで通過不能に設定されていると考えられ、(エ) が正解となる。

問 6 設問 1 a カ b エ 設問 2 c ア d エ e ア
〔解説〕設問 1 a 英小文字 26 文字からなる 8 文字のパスワードの総数は、
 26^8 通り
英小文字 26 文字からなる 10 文字のパスワードの総数は、
 26^{10} 通り
8 文字のパスワードを総当たり方式で発見する時間を 1 とした場合の 10 文字でかかる時間は、
 $26^8 / 26^{10} = 26^{-2} = 6/76$ (カ)
b 英小文字と英大文字 52 文字からなる 8 文字のパスワードの総数は、
 52^8 通り
かかる時間は、
 $52^8 / 26^8 = (26 \times 2)^8 / 26^8 = 2^8 = 256$ (エ)
設問 2 c 通信経路上で通信内容が盗聴された場合、
方式 1：利用者 ID とパスワードを利用して不正ログインが可能
方式 2：通信経路上にはパスワードが流れておらず、パスワードがわからなければ $h(p, c)$ を計算することができないので、不正ログインは不可
方式 3：パスワードはわかるが、そのパスワードは 1 度しか使えないので、次回からの不正ログインは不可
よって、正解は (ア) となる。
d キーボード入力を読み取った場合、
方式 1：利用者 ID とパスワードを利用して不正ログインが可能
方式 2：端末のキーボードから入力されたパスワードを使って不正ログインが可能
方式 3：端末のキーボードから入力されたパスワードがわかっても、そのパスワードは 1 度しか使えないので、次回からの不正ログインは不可
よって、正解は (エ) となる。
e 不正なサーバでログイン操作を行った場合、
方式 1：利用者 ID とパスワードを利用して不正ログインが可能
方式 2：不正なサーバから送信したチャレンジに対するレスポンスを取得できるが、レスポンスは毎回サーバから送信されるチャレンジによって計算されるので、今回取得したレスポンスの再利用はできず、不正ログインは不可
方式 3：パスワードはわかるが、そのパスワードは 1 度しか使えないので、次回からの不正ログインは不可
よって、正解は (ア) となる。

問 7 a ウ b エ c イ d イ
〔解説〕a クライアント C は暗号化された TICKET_C をそのままチケット発行サーバ T に送信し、チケット発行サーバ T が復号するのだから、(ウ) が正解となる。
b enc(AUTH_{C1}) と enc(ID_S) はクライアント C が暗号化を行っており、クライアント C 用いることのできる鍵は、通信②で送られた KE_{TCT} である。よって、正解は (エ) となる。
c クライアント C は暗号化された TICKET_{Cs} をそのまま AP サーバ S に送信し、AP サーバ S が復号するのだから、(イ) が正解となる。
d enc(AUTH_{C2}) はクライアント C が暗号化を行っており、クライアント C 用いることのできる鍵は、通信④で送られた KE_{Tcs} である。よって、正解は (イ) となる。