

# Corrigé Type

## Exo 01:

1. QF WJSHTSYWJ JXY UWJAZJ F QF HFKJYJWNF
2. On obtient le message chiffré : BX CHSYFSMCH HVM LCHEUH X  
BX YXPHMHCZX
3. Après le déchiffrement on obtient le message clair : "c'est juste"

## Exo 02:

Dans ce schéma qui semble à première vue parfait, il y a un élément crucial qui n'a pas été pris en compte, et ce dès le début : Bob (resp. Alice) n'a aucune certitude qu'il parle bien à Alice (resp. Bob).

Un attaquant, disons Charlie, peut alors se créer lui aussi une paire de clés publique / privée. Il intercepte la clé publique de Bob et l'envoie la sienne à Alice, sans laisser transiter celle de Bob. De même il intercepte la clé publique d'Alice et l'envoie la sienne à Bob. Dans toute la suite des échanges, il peut déchiffrer les messages qu'il reçoit (puisque chiffrés avec sa clé publique), et les re-chiffrer pour le bon destinataire, sans que ces deux là ne se rendent compte de rien. Cette attaque est appelée l'attaque de l'homme au milieu ou man in the middle en Anglais.

Pour l'éviter, il faut par exemple que les clés publiques soient certifiées par une tierce autorité, ou que Bob et Alice trouvent un autre moyen de vérifier leurs clés publiques (attestées par un autre correspondant en lequel ils ont confiance au préalable, vérification oculaire derrière un écran etc).

## Exo 03

1.  $(15^3) \bmod 187$
2.  $P * Q = 187$  et  $(P-1) * (Q-1) = 160$  donc  $P = 187/Q$ . En remplace P par  $187/Q$  dans la 2<sup>e</sup> équation on trouve  $Q = 17$  et  $P = 11$ .  **$d * e \bmod 160 = 1$**  après le calcul on trouve  $d = 107$ .
3.  $P = 11$  et  $Q = 17$