Mardi 24 octobre 2006

Cryptographie quantique **Réalisations expérimentales**

Cryptographie guantique : ke za ko ?

Sécurité assurée par les fondements de la physique quantique

canal quantique

• Avec le langage de la théorie de l'information :

 $\mathcal{I}_{AB} > \max{\{\mathcal{I}_{AE}, \mathcal{I}_{BE}\}} \implies \text{clef secrète }!$

Alice

Bob



• Donc "lire" le signal guantique diminue la corrélation entre les données partagées par Alice et Bob

• Alice et Bob peuvent détecter l'intervention d'Eve en comparant (via un canal de communication classique) un échantillon des données obtenues avec le signal quantique

Cryptographie guantique : remargues



• Le canal quantique n'est pas utilisé pour transmettre un message (c'est-à-dire une information existante). Seule une "clef" est transmise (pas d'information).

• S'il s'avère que la clef est corrompue, Alice et Bob la jettent (pas de perte d'information). Par contre, si la clef passe le test avec succès, alors Alice et Bob peuvent l'utiliser en toute confiance.

• La confidentialité de la clef doit être contrôlée avant que le message ne soit envoyé par Alice à Bob



• Pour des bases différentes, le résultat dévient aleatoire (50%–50% pour la base 45°–135°) et la détection n'apporte plus d'information sur la polarisation d'entrée.

• De plus, cette information a été effacée !



Qu'est-ce qui est vraiment quantique dans la cryptographie quantique ? \rightarrow théorème de "non-clonage"

Il est impossible de copier un état quantique arbitraire choisi parmi un ensemble d'états non orthogonaux
Au delà de conséquences pour la sécurité de la cryptographie quantique, le clonage aurait des conséquences physiques inacceptables

- violation des inégalités de Heisenberg
- conflit avec la relativité restreinte (théorie locale)

Comment mettre en œuvre en pratique ces belles idées ?















Attaque "PNS" : séparation des photons Pour chaque impulsion, Ève mesure le nombre de

Pour chaque impulsion, Eve mesure le nombre de photons n;

si $n \ge 1$, Ève laisse passer n - 1 photons jusqu'à Bob et en stocke 1 dans une mémoire quantique. si n = 1, elle le bloque (si possible).

Une fois que Bob a révélé ses bases,

Ève peut connaître parfaitement les impulsions stockées



Bruit des détecteurs

Probabilité de détection $\mu T\eta$ Probabilité de fausse détection p_{dark} $QBER = p_{dark}/\mu T\eta$ $T = 10^{-\alpha l/10} = p_{\text{dark}}/\mu\eta QBER$ $l = \frac{10}{\alpha} \log_{10} \frac{\mu \eta QBER}{p_{\text{dark}}}$ λ η l_{max} *p*dark α 2 dB/km 50 % 28 km ($\mu = 0.1$) 800 nm 10⁻⁸ 10⁻⁵ 0,35 dB/km 20 % 65 km 1300 nm 10⁻⁵ 0,25 dB/km 10 % 80 km 1550 nm

14

Comment combattre l'attaque "PNS" ? (1	.)
Protocole SARG Scarani Acín Ribordy Gisin 2002 (quant-ph/0211131)	
• Physiquement identique à BB84 • Communications classiques différentes : Choix entre deux états non-orthogonaux. • Débit divisé par 2. • Ève n'a que 0.4 bit par impulsion $n = 2$. • Elle a toute l'information uniquement pour $n = 3$, avec $p_{OK} = \frac{1}{2}$. $p_3 \simeq \frac{1}{6}\mu^3$ $T > \frac{p_3}{2p_1} = \frac{1}{12}\mu^2$ $l_{max} = \frac{10}{\alpha}\log_{10}12 - \frac{20}{\alpha}\log_{10}\mu$	16





Comment combattre l'attaque "PNS" ? (3)

Source de photon unique $\mu = 1$

• photon unique "annoncé"

Cristal non-linéaire génère des photons par paire, avec conservation de l'énergie et de l'impulsion



Première source de photon unique

Alain Aspect et Philippe Grangier - 1986



Cascade radiative atomique. Atome unique isolé temporellement : pendant une durée de 5 ns suivant la détection de v_1 un atome unique est pret à émettre un photon et un seul de fréquence v_2 .

On utilise des atomes ou ions refroidis et piégés Il s'agit cependant de sources complexes à mettre en œuvre

Peut-on imaginer des sources de photon unique plus "pratiques", (presque) "presse-bouton" ?







Emission des défauts dans le diamant



Limit angle ~ 24.5° Photons are trapped in the crystal by internal reflection... Optical aberrations induced by the strong mismatch of indexes of refraction

• How to circumvent emission in bulk ?











BB84 initial random sequence

- Sequence of encoded polarization bits generated with hardware electronics, using two programmable electronic linear shift registers in Fibonacci configuration.
- Each register gives a pseudo-random sequence of $2^{20}-1=1048575$ bits.
- "BB84" 4-polarization states are coded with two bits. Each of them belongs to one of the two (pseudo) random sequences.

ALICE : experimental set-up

Single photon source and polarization encoding





Electro-optical modulator

4 states (H,V,L,R) – switches 500 V in 30 ns Transmission of 90% @ λ =632 nm













Potentiel industriel à moyen et long terme



37

Conclusion

- La cryptographie quantique progresse régulièrement des systèmes sont disponibles commercialement
- défi actuel : mise en oeuvre et évaluation en réseau





Secure communication based on quantum cryptography

• Ne pas croire que tout s'arrête au protocole imaginé par Bennett et Brassard, qu'on ne pourrait que raffiner !

 \rightarrow cryptographie quantique à "variables continues"