

Quantum Digital Signature protokol

Jiří Maryška

Department of Physics
Faculty of Nuclear Sciences and Physical Engineering
Czech Technical University in Prague

13. května 2013

Obsah prezentace

- Úvod do kvantové mechaniky
- Koherentní stavy EM pole
- Porovnávání koherentních stavů
- QDS protokol

Popis stavu kvantověmechanického systému

- Stavový prostor: Hilbertův prostor \mathcal{H} s ortonormální bází $\{|i\rangle\}$ a skalárním součinem $\langle\varphi|\psi\rangle$
- Stav systému: Jednorozměrný podprostor $\{\alpha|\psi\rangle|\alpha\in\mathbb{C}\}$
Matice hustoty $\rho = \sum_i p_i |\psi_i\rangle\langle\psi_i|$, $\rho = \rho^\dagger$, $\text{Tr}[\rho] = 1$, $\rho \geq 0$
- Princip superpozice: Jsou-li $|\varphi\rangle$ a $|\psi\rangle$ dva stavy stejného systému pak $\alpha|\varphi\rangle + \beta|\psi\rangle$ s $|\alpha|^2 + |\beta|^2 \neq 0$ je také stav systému
- Je-li $\langle\varphi|\psi\rangle \neq 0$ pak stavy $|\varphi\rangle$ a $|\psi\rangle$ nejsou rozlišitelné

Pozorovatelné na kvantověmechanickém systému

- Pozorovatelná A : $\hat{A} \in \mathcal{L}(\mathcal{H})$, $\hat{A} = \hat{A}^\dagger$
- Střední hodnota pozorovatelné A : $\langle A \rangle_\psi = \langle \psi | \hat{A} | \psi \rangle$
- Variance pozorovatelné A : $(\Delta A)_\psi = \langle A^2 \rangle_\psi - \langle A \rangle_\psi^2$
- Komutátor: $[\hat{A}, \hat{B}] = \hat{A}\hat{B} - \hat{B}\hat{A}$
- Heisenbergovy relace neurčitosti: $(\Delta A)_\psi (\Delta B)_\psi \geq \frac{1}{2} | \langle [A, B] \rangle_\psi |$

Hamiltonián

- Operátor \hat{H} příslušící pozorovatelné energii
- Časový vývoj stavu $|\psi\rangle$ splňuje rovnici $ih\frac{d}{dt}|\psi\rangle = \hat{H}|\psi\rangle$

Měření na kvantověmechanickém systému

- Hodnoty pozorovatelné A které lze naměřit jsou shodné se spektrem operátoru \hat{A} : $\sigma(\hat{A}) = \{\lambda_i\}$
- Vlastní vektory operátoru \hat{A} $\{|\psi_i\rangle\}$ tvoří ONB \mathcal{H} ,
 $\hat{A}|\psi_i\rangle = \lambda_i|\psi_i\rangle$
- Pro obecný stav $|\psi\rangle = \sum_i \alpha_i |\psi_i\rangle$, $\sum_i |\alpha_i|^2 = 1$ je pravděpodobnost naměření hodnoty λ_i rovna
 $p(\hat{A} = \lambda_i) = |\langle \psi_i | \psi \rangle|^2 = |\alpha_i|^2$
- Měření mění stav systému - stav systému okamžitě po měření je dán vektorem $|\psi_i\rangle$

Kvantový harmonický oscilátor

- Hamiltonián kvantového harmonického oscilátoru má tvar $\hat{H} = \frac{1}{2}(\hat{P}^2 + \hat{Q}^2)$
- Zavedeme nehermitovský operátor $\hat{a} = \frac{1}{\sqrt{2}}(\hat{Q} + i\hat{P})$. Pomocí tohoto operátoru lze psát $\hat{H} = \hat{a}^\dagger \hat{a} + \frac{1}{2}\hat{I}$
- Pro spektrum \hat{H} platí $\sigma(\hat{H}) = \{n + \frac{1}{2} | n \in \mathbb{N}_0\}$
- Vlastní stavy $|n\rangle$, $n \in \mathbb{N}_0$ splňují $\hat{H}|n\rangle = (n + \frac{1}{2})|n\rangle$, jsou interpretovány jako stavy s n fotony

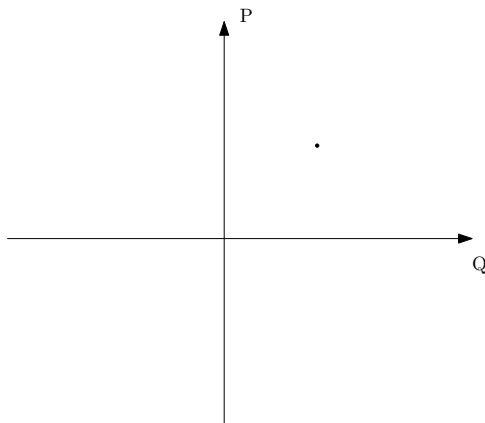
Koherentní stavy

- Formální definice koherentního stavu

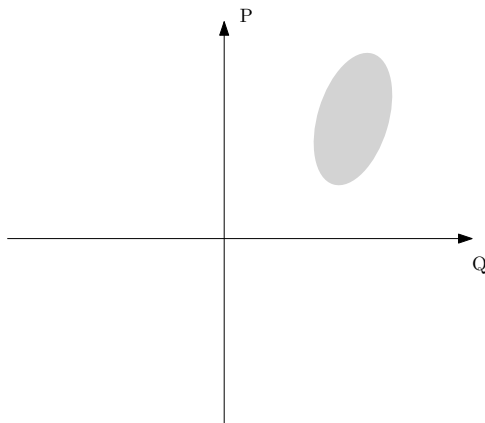
$$\hat{a}|\alpha\rangle = \alpha|\alpha\rangle, \alpha \in \mathbb{C}$$

- Řešením předchozí rovnice je stav $|\alpha\rangle = e^{-\frac{|\alpha|^2}{2}} \sum_n \frac{\alpha^n}{\sqrt{n!}} |n\rangle$
- Pro relace neurčitosti platí $(\Delta Q)_\alpha(\Delta P)_\alpha = \frac{1}{2}$, $(\Delta Q)_\alpha = (\Delta P)_\alpha$
- Pro skalární součin platí $|\langle\alpha'|\alpha\rangle|^2 = e^{-|\alpha-\alpha'|^2} \neq 0$

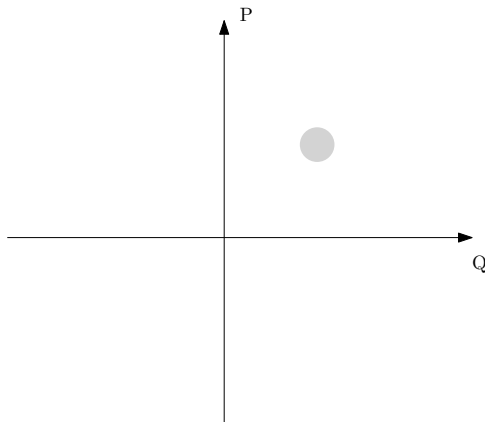
Fázový prostor



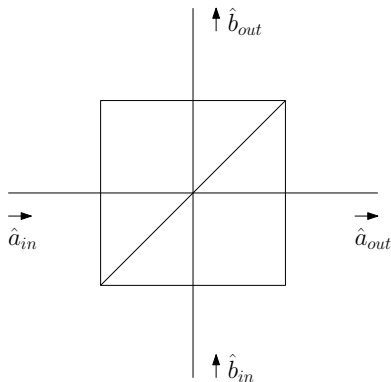
Fázový prostor



Fázový prostor



Dělič paprsků



Porovnávání koherentních stavů

- $\hat{a}_{out} = \frac{1}{\sqrt{2}}(\hat{a}_{in} + \hat{b}_{in})$
 $\hat{b}_{out} = \frac{1}{\sqrt{2}}(\hat{a}_{in} - \hat{b}_{in})$
- $|\alpha\rangle_{in} \otimes |\beta\rangle_{in} \rightarrow \left|\frac{\alpha+\beta}{\sqrt{2}}\right\rangle_{out} \otimes \left|\frac{\alpha-\beta}{\sqrt{2}}\right\rangle_{out}$
- Je-li $\alpha = \beta$, pak na výstupu děliče paprsků je stav $|\sqrt{2}\alpha\rangle_{out} \otimes |0\rangle_{out}$
- Dalším použitím děliče paprsků na první stav dostaneme stav $|\alpha\rangle \otimes |\alpha\rangle$, tj. původní vstupní stav
- Toto měření má tzv. nedemoliční charakter, pokud stav $|\alpha\rangle \otimes |\beta\rangle$ úspěšně projde testem lze ho pomocí dalšího děliče paprsků zpětně zrekonstruovat

Cíl DS

- Cílem je, aby Alice byla schopna podepsat posílanou zprávu tak, aby si kdokoliv mohl ověřit, že zpráva skutečně pochází od Alice.

Obecný algoritmus

- Předpokládejme že Alice má k dispozici jednocestnou funkci $f : k \rightarrow f(k)$
- Alice zvolí k_0 a k_1
- Alice veřejně ohlásí $(0, f(k_0))$ a $(1, f(k_1))$
- K posláním podepsaného bitu b poskytne Alice dvojici (b, k_b) .
Kdokoliv si může ověřit výpočtem $f(k_b)$ shodu s předchozím oznámením $f(k_0)$ a $f(k_1)$
- Bezpečnost je zaručena obtížností nalézání vzorů $f(k)$

Jednocestné funkce



Easy



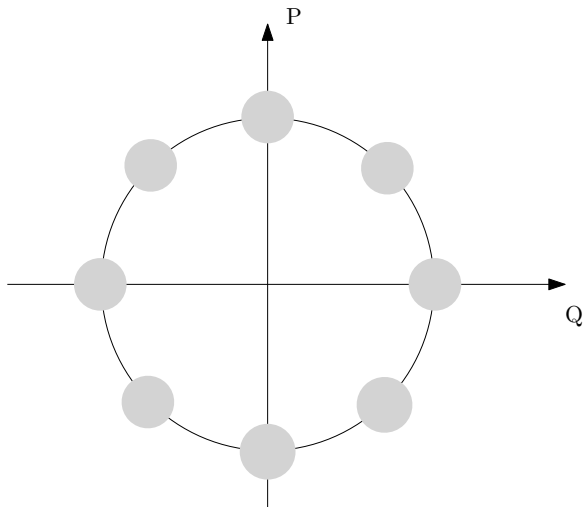
Not so
easy



Kvantové jednocestné funkce

- Mějme množinu koherentních stavů
$$\{|e^{\frac{2i\pi k}{N}}\alpha\rangle = |\alpha_k\rangle \mid k \in \{0, \dots, N-1\}\}$$
- Při vhodné volbě α a N je funkce $f(k) = |\alpha_k\rangle$ jednocestnou funkcí
- Holevova mez: Udává klasickou informaci kterou lze z kvantového systému ve stavu popsaném maticí hustoty $\rho = \sum_k p_k \rho_k$ získat jedním měřením
$$I_{acc} \leq S(\rho) - \sum_k p_k S(\rho_k), \text{ kde } S(\rho) = -\text{Tr}[\rho \log \rho]$$
- Je-li k zvoleno náhodně, pak $\rho = \frac{1}{N} \sum_k |\alpha_k\rangle \langle \alpha_k|$
- Je-li $\log N \gg S(\rho)$ pak $I_{acc} \ll 1$

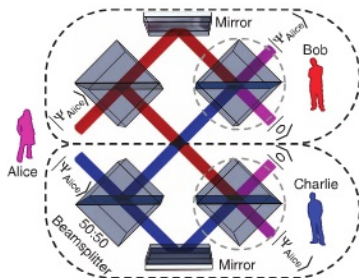
Kvantové jednocestné funkce



QDS

- Předpokládejme, že Alice chce poslat podepsaný bit Bobovi a Charliemu
- Alice vytvoří stavy $|\psi^0\rangle = |\alpha_{j_1^0}\rangle \otimes \cdots \otimes |\alpha_{j_M^0}\rangle$ a $|\psi^1\rangle = |\alpha_{j_1^1}\rangle \otimes \cdots \otimes |\alpha_{j_M^1}\rangle$ kde $|\alpha_{j_k^i}\rangle$ je volen náhodně z množiny $\{|\alpha_k\rangle\}$
- K poslání podepsaného bitu b Bobovi a Charliemu Alice pošle speciálním interferometrem dvojici $(b, |\psi^b\rangle)$ jako Bobovi tak Charliemu

QDS



QDS

- Poslala-li Alice Bobovi a Charliemu různé stavy, není na výstupech interferometru stav $|0\rangle$
- Po ověření shodnosti obou stavů Alice sdělí Bobovi a Charliemu posloupnost (j_1, \dots, j_M) . Bob a Charlie potom mohou vytvořit stav $|\psi^b\rangle$ a provést porovnání tohoto koherentního stavu se stavem který zaslala Alice
- Bezpečnost je zaručena Holevovou mezí, je-li T počet kopií $|\psi^b\rangle$ a platí $M \log N \gg T \cdot S(\rho)$ pak $I_{acc} \ll 1$

Reference

- E. Andersson, M. Curty and I. Jex. Experimentally realizable quantum comparison of coherent states and its applications, *Physical Review*, **A74**, 022304-1, 2006
- P.J. Clarke, R.J. Collins, V. Dunjko, E. Andersson, J. Jeffers and G.S. Buller. Experimental demonstration of quantum digital signatures using phase-encoded coherent states of light, *Nature Communications* **3:1174** doi:10.1038/ncomms2172, 2012