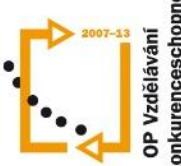


# KVANTOVÁ PROVÁZANOST TŘÍ MÓDŮ

Ladislav Mišta

Katedra optiky, Univerzita Palackého, Česká Republika  
Přírodovědecká fakulta UP, Olomouc, 25. 10. 2011

Název projektu: Mezinárodní centrum pro informaci a neurčitost  
Registracní číslo: CZ.1.07/2.3.00/20.0060



evropský  
sociální  
fond v ČR



OP Vzdělávání  
pro konkurenčeschopnost

INVESTICE DO ROZVOJE VZDĚLÁVÁNÍ

# **Spojité proměnné**

---

Systémy se stavovým prostorem  $\mathcal{H}$ , kde  $\dim \mathcal{H} = \infty$ .

Např.: lineární harmonický oscilátor,  $\hat{H} = (\hat{x}^2 + \hat{p}^2)/2$ ,

$\hat{x}, \hat{p}$ ,  $[\hat{x}, \hat{p}] = i$  kanonické proměnné (spojité spektrum).

Fyz. realizace: mód elektromagnetického pole, kolektivní spin atomového mraku...

Mód elmag. pole –  $\hat{x}, \hat{p}$  amplitudová a fázová kvadratura.

# Gaussovské stavy

$$N\text{-módů}, \hat{\mathbf{r}} = (\hat{x}_A, \hat{p}_A, \dots, \hat{x}_N, \hat{p}_N)^T, [\hat{r}_i, \hat{r}_j] = i\Omega_{ij},$$

$$\Omega = \bigoplus_{i=1}^N \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix} \text{ (symplektická matice).}$$

Fázový prostor  $x_A, p_A, \dots, x_N, p_N$ ;  $\hat{\rho}$  lze znázornit

$$W(\mathbf{r}) = \frac{1}{(2\pi)^N} \int e^{i\mathbf{x}'^T \cdot \mathbf{p}} \left\langle \mathbf{x} - \frac{\mathbf{x}'}{2} \right| \hat{\rho} \left| \mathbf{x} + \frac{\mathbf{x}'}{2} \right\rangle d^N \mathbf{x}',$$

$$\mathbf{r} = (x_A, p_A, \dots, x_N, p_N)^T.$$

Gaussovské stavy:

$$W(\mathbf{r}) = \frac{e^{-(\mathbf{r}-\mathbf{d})^T \gamma^{-1}(\mathbf{r}-\mathbf{d})}}{\pi^N \sqrt{\det \gamma}},$$

$\mathbf{d} = \langle \hat{\mathbf{r}} \rangle$ -posunutí,  $\gamma$  – kovarianční matice ( $KM$ ),

$$\gamma_{ij} = \langle \Delta \hat{r}_i \Delta \hat{r}_j + \Delta \hat{r}_j \Delta \hat{r}_i \rangle, \quad \Delta \hat{r}_i = \hat{r}_i - \langle \hat{r}_i \rangle.$$

$\gamma = 2N \times 2N$ , reálná, symetrická.

$\gamma$  je KM stavu  $\Leftrightarrow \gamma + i\Omega \geq 0$  (princip neurčitosti).

Např. Dvoumódové stlačené vákuum

$$|TM_{SV}\rangle_{AB} = e^{r(a^\dagger b^\dagger - ab)} |0, 0\rangle_{AB} = \sqrt{1 - \lambda^2} \sum_{n=0}^{\infty} \lambda^n |n, n\rangle_{AB},$$

$\lambda = \tanh(r)$ ,  $r$ -parametr stlačení.

$$\gamma_{AB}^{TMSV} = \begin{pmatrix} \cosh(2r) \cdot I & \sinh(2r) \cdot \sigma_z \\ \sinh(2r) \cdot \sigma_z & \cosh(2r) \cdot I \end{pmatrix}$$

$$\langle [\Delta(x_A - x_B)]^2 \rangle = \langle [\Delta(p_A + p_B)]^2 \rangle = e^{-2r}.$$

Fyzikální aproximace  $|EPR\rangle \propto \int dx |x, x\rangle \propto \int dp |p, -p\rangle$ .

# Kvantová provázanost

Provázané stavy nelze vytvořit lokálními operacemi a klasickou komunikací (LOCC).

Čisté p. stavy:

$$|\psi\rangle_{AB} \neq |\phi\rangle_A |\chi\rangle_B, \quad |\phi\rangle_A \in \mathcal{H}_A, |\chi\rangle_B \in \mathcal{H}_B.$$

Např.  $|TM_{SV}\rangle_{AB} = \sqrt{1 - \lambda^2} \sum_{n=0}^{\infty} \lambda^n |n, n\rangle_{AB}.$

Smišené p. stavy:  $\hat{\rho}_{AB} \neq \sum_i p_i \hat{\rho}_A^{(i)} \otimes \hat{\rho}_B^{(i)}, \quad \hat{\rho}_A^{(i)} \in \mathcal{H}_A, \hat{\rho}_B^{(i)} \in \mathcal{H}_B.$   
 $p_i \geq 0, \sum_i p_i = 1.$

PH Kritérium:  $\hat{\rho}_{AB}^{TA} \not\equiv 0 \Rightarrow$  stav je provázaný.

$$(\hat{\rho}^{TA})_{m\mu, n\nu} = (\hat{\rho})_{n\mu, m\nu} \text{ (částečná transpozice (PT))}.$$

(A. Peres, PRL 77, 1413 (1996), M. Horodecki et al., PLA 223, 1 (1996))

# **Destilace provázanosti**

---

Provázanost lze někdy **destilovat** pomocí LOCC.

Částečně provázané  $\hat{\rho}$   $\xrightarrow{\text{LOCC}}$  čistá maximální provázanost.

$$\hat{\rho}^T_A \geq 0 \text{ (PPT)} \Rightarrow \text{nedestilovatelnost.}$$

$\exists$  PPT provázané stavy–nedestilovatelná (**bound**) provázanost.

(P Horodecki PLA 97', Horodeckis PRL 98')

NP nelze vytvořit pomocí LOCC.

Z NP stavů nelze vydestilovat čistou maximální provázanost.

NPT stačí pro destilovatelnost bipartitních gaussovských stavů.

(G. Giedke et al., Quant. Inf. Comp. 3, 79 (2001).)

# Bipartitní provázanost gaussovských stavů

$N \times M - N$  módu má Alice a  $M$  Bob.

PPT vzhledem k módu  $j$ :  $\hat{p}_j \rightarrow -\hat{p}_j$

$$\gamma \rightarrow \gamma^{(T_j)} = \Lambda_j \gamma \Lambda_j, \quad \Lambda_j = \text{diag}(\underbrace{1, 1, \dots, 1}_{j}, \underbrace{-1, \dots, -1}_{N-j}, \underbrace{1, 1, \dots, 1}_{N}).$$

$1 \times M$  gaussovský stav je separabilní  $\Leftrightarrow$  stav je PPT

(R. F. Werner and M. M. Wolf, PRL 86, 3658 (2001).)

$$\Leftrightarrow \gamma^{(T_A)} + i\Omega \geq 0$$

$$\Leftrightarrow s_i \geq 1, \quad s_i \text{ sympl. vl. čísla } \gamma^{(T_A)}, \quad \text{Eig} \left\{ \Omega_{\gamma^{(T_A)}} \right\} = \{\pm i s_i\}$$

$$\Leftrightarrow \sum_{j=0}^{M+1} (-1)^{M+1+j} \Delta_j \geq 0, \quad \Delta_j \text{ hlavní minory } \Omega_{\gamma^{(T_A)}} \text{ řádu } 2j.$$

Neplatí pro  $2 \times 2$  kde  $\exists$  gausssovský provázaný PPT stav.

$N \times M$  gausssovský stav je separabilní  $\Leftrightarrow \exists \text{KM } \gamma_{A,B}$

$$\gamma - \gamma_A \oplus \gamma_B \geq 0.$$

$$\Rightarrow \hat{\rho} = \sum_k p_k \hat{\rho}_k, \quad \hat{\rho}_k = \hat{\rho}_k^{(A)} \otimes \hat{\rho}_k^{(B)}, \quad \gamma \leftrightarrow \hat{\rho}, \quad \gamma^k \leftrightarrow \hat{\rho}_k \text{ (blok. diag.)}$$

$$\gamma - \sum_k p_k \gamma^k \geq 0, \quad \sum_k p_k \gamma^k = \gamma_A \oplus \gamma_B.$$

$$\Leftarrow Q \equiv \gamma - \gamma_A \oplus \gamma_B \geq 0,$$

$$W_\gamma(\mathbf{r}_A, \mathbf{r}_B) = \int W_Q(\mathbf{r}'_A, \mathbf{r}'_B) W_{\gamma_A}(\mathbf{r}_A - \mathbf{r}'_A) W_{\gamma_B}(\mathbf{r}_B - \mathbf{r}'_B) d\mathbf{r}'_A d\mathbf{r}'_B.$$

Struktura rozdělení  $W_Q$ :

$$W_Q(\mathbf{r}) \propto \exp\left(-\mathbf{r}^T Q^{-1} \mathbf{r}\right) \Pi_j \delta\left[(U\mathbf{r})_j\right],$$

$Q^{-1}$  je pseudoinverze,  $U$  diagonalizuje  $Q$ ,  $j$  probíhá nulová vl.  
čísla  $Q$ .



Návod jak vyrobit sep. KM γ z KM γ<sub>A</sub> ⊕ γ<sub>B</sub>.

Metoda hledání  $\gamma_A \oplus \gamma_B$  pro  $1 \times 1$  a  $1 \times 2$ .

(G. Giedke et al., PRA 64, 052303 (2001).)

# Provázanost tří módů

Módy  $A, B, C$ .

Pět tříd provázanosti:

1. Úplně neseparabilní: provázanost  $A - (BC), B - (AC), C - (AB)$ .
2. 1-mórově biseparabilní: provázanost  $A - (BC)$  a  $B - (AC)$ .
3. 2-mórově biseparabilní: provázanost  $A - (BC)$ .
4. 3-mórově biseparabilní: separabilní pro všechna dělení ale  $\hat{\rho}_{ABC} \neq \sum_i p_i \hat{\rho}_A^{(i)} \otimes \hat{\rho}_B^{(i)} \otimes \hat{\rho}_C^{(i)}$ . (\*)
5. Úplně separabilní: lze je napsat jako (\*).

Třídy 1-3 lze rozlišit PPT kritériem; 4 a 5 lze rozlišit kritériem:

$\hat{\rho}_{ABC}$  je úplně separabilní  $\Leftrightarrow \exists \gamma_{A,B,C}, \gamma - \gamma_A \oplus \gamma_B \oplus \gamma_C \geq 0$ .

(G. Giedke et al., PRA 64, 052303 (2001))

Třídy 3 a 4 nelze destilovat operacemi  $\sum_i p_i \mathcal{E}_i^{(A)} \otimes \mathcal{E}_i^{(B)} \otimes \mathcal{E}_i^{(C)}$ .

Tripartitní nedestilovatelná provázanost.

Lokální operace neumožňují přechod z třídy  $k$  do třídy  $k' < k$ .

$\exists$  stav třídy 5, který lze přepnout operací na  $(AC)$  na stav třídy 3, který lze přepnout operací na  $(BC)$  na stav kde  $A$  je provázáno s  $B$  (třída 2).

Aplikace: protokol pro distribuci provázanosti separabilními stavy.

# Distribuce provázanosti

---

- Přímým přenosem provázanosti.

Systém  $C$  provázaný s  $A$  je přenesen k systému  $B$  kde jsou vyměněny.

- Zasláním separabilního systému.

1. Úplně separabilní stav módů  $A$ ,  $B$  and  $C$ .
2. Interakce  $A$  s  $C$  vede na stav separabilní vzhledem  $B - (AC)$  a  $C - (AB)$  dělení (provázanost  $A$  s  $(BC)$ ).
3. Separabilní  $C$  je zasláno k  $B$  kde interagují a vytvoří provázanost  $A$  a  $B$ .

(Pro kvantové bity – T. S. Cubitt et al., PRL 91, 037902 (2003).)

# Gaussovský protokol

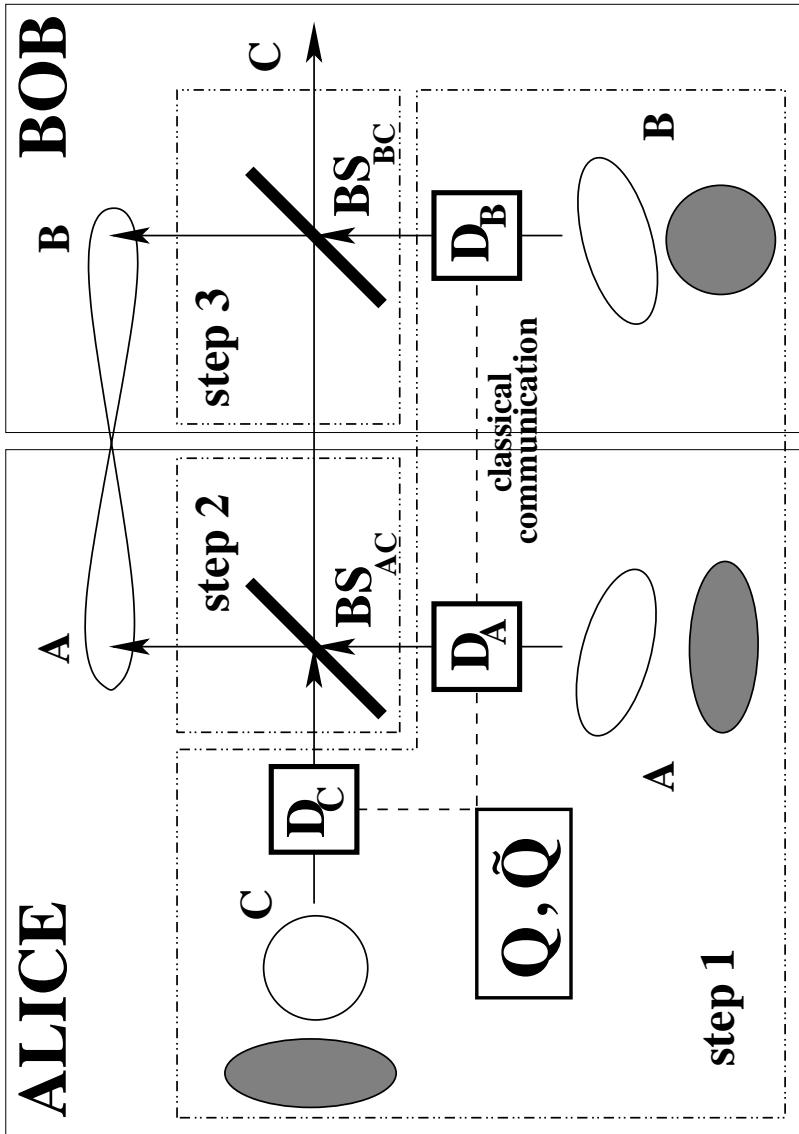
(Mišta and Korolkova, PRA 09')

Konstrukce stavu třídy 3:

$$\gamma = \gamma_{AC}^{MSV} \oplus I_B + x (q_1 q_1^T + q_2 q_2^T),$$

$$x = \frac{e^{2r}-1}{2}; \quad q_1 = (0, -1, 0, 2, 0, -1)^T, \quad q_2 = (1, 0, 2, 0, -1, 0)^T.$$

PPT kritérium: separabilita  $B - (AC)$  a  $C - (AB)$ ; provázanost  $A - (BC) \rightarrow$  třímódová gaussovská nedestilovatelná provázanost.



**Krok 1:** Úplně separabilní stav (třída 5).

$$\gamma_{A,C} = \text{diag}(e^{\pm 2r}, e^{\mp 2r}), \gamma_B = I.$$

$$\hat{p}_A \rightarrow \hat{p}_A - \frac{u}{\sqrt{2}}, \hat{x}_C \rightarrow \hat{x}_C + \frac{v}{\sqrt{2}}, \hat{x}_B \rightarrow \hat{x}_B + v, \hat{p}_B \rightarrow \hat{p}_B + u, \langle \hat{u}^2 \rangle = 2x.$$

**Krok 2:**  $BS_{AC} \rightarrow B - (AC)$  a  $C - (AB)$  separabilita (třída 3).

**Krok 3:**  $BS_{BC} \rightarrow$  provázanost A a B (třída 2) ( $E_N = 1.3$  ebitů).

# Bezpečné klasické korelace

Alice, Bob a narušitel Eva sdílejí rozdělení  $P(A, B, E)$ .

$P$  obsahuje bezpečné korelace pokud jej nelze vytvořit lokálními operacemi a veřejnou komunikací (LOPC), tj.,  $P(A, B)$  nelze distribuovat veřejnou komunikací nejvýše proměnné  $E$ .

Bezpečné korelace lze někdy destilovat pomocí LOPC na bezpečný klíč. (sdílený náhodný řetězec bitů, o kterém nemá Eva prakticky žádnou informaci).

Bezpečný klíč lze destilovat jestliže (Csiszár et al, IEEE Tr. Inf. Th. 78'):

$$\max(I_{AB} - I_{AE}, I_{AB} - I_{BE}) > 0.$$

( $I_{ij}$  – Shannonova vzájemná informace  $P(i, j)$ .)

*Destilace bezpečného klíče se podobá destilaci provázanosti.*

Analogie:

Kvantová provázanost  
Klasická komunikace

⋮

(Collins et al, PRA 02')

**Existují nedestilovatelné bezpečné korelace (bound informace)  
což by byla klasická analogie nedestilovatelné provázanosti?**

(N. Gisin and S. Wolf, in Proceedings of CRYPTO (2000).)

1. Nelze je distribuovat LOPC.
2. Nelze z nich vyděstilovat bezpečný klíč.

Bipartitní případ není znám.

Existuje pro tripartitní diskrétní případ (Acín et al, PRL 04').

## **Tripartitní bound informace**

---

Spolupracující Alice, Bob, Clare a nepřátelská Eva sdílejí  
 $P(A, B, C, E)$ .

Alice, Bob a Clare jsou spojeni veřejným kanálem.

$P(A, B, C, E)$  obsahuje bound informaci jestliže:

1. Bezpečný klíč nelze vydestilovat mezi žádnými dvěma spolupracujícími stranami i když mohou spolupracovat se třetí stranou.
2. Rozdelení nelze vytvořit pomocí LOPC.

## Konstrukce tripartitní BI (Acín et al., PRL 04'):

1. BE stav  $\hat{\rho}_{ABC}$  tří kvantových bitů  $A, B$  and  $C$ :
  - separabilita  $B - (AC)$ ,  $C - (AB) \Rightarrow$  provázanost nelze vydestilovat mezi libovolnými dvěma stranami pomocí LOCC.
  - provázanost  $A - (BC) \Rightarrow$  stav nelze připravit pomocí LOCC.
2. Purifikace  $|\pi\rangle_{ABCE}$  ( $\hat{\rho}_{ABC} = \text{Tr}_E[|\pi\rangle_{ABCE}\langle\pi|]$ ).
3.  $P(A, B, C, E) = |\langle \text{comp. basis} | \pi \rangle_{ABCE}|^2$  obsahuje BI.

Důkaz:  $I_{AB \downarrow E} = \min_{E \rightarrow \tilde{E}} (I_{AB|\tilde{E}})$  (intrinsic information).

(Maurer et al., IEEE Tr. Inf. Th. 99')

$I_{AB|E} = 0 \Rightarrow$  Žádný bezpečný klíč;  $I_{AB|E} > 0 \Rightarrow$  Neexistuje LOPC příprava.

$$I_{C(AB)|E} = I_{B(AC)|E} = 0, \quad I_{A(BC)|E} > 0.$$

## 1. Purifikace stavu z kroku 2: γenze připravit z $\gamma_{AC} \oplus I_B$

$$\begin{aligned}\hat{x}_A &\rightarrow \hat{x}_A + \frac{v}{2}, & \hat{x}_B \rightarrow \hat{x}_B + v, & \hat{x}_C \rightarrow \hat{x}_C - \frac{v}{2}, & 2\langle v^2 \rangle = 4x. \\ \hat{p}_A &\rightarrow \hat{p}_A - \frac{u}{2}, & \hat{p}_B \rightarrow \hat{p}_B + u, & \hat{p}_C \rightarrow \hat{p}_C - \frac{u}{2}, & 2\langle u^2 \rangle = 4x.\end{aligned}$$

Purifikace  $|\pi\rangle$ :

$$|\pi\rangle = \int \sqrt{\mathcal{P}(u, v)} \left| \frac{v - iu}{2\sqrt{2}}, -\frac{v + iu}{2\sqrt{2}}, r \right\rangle_{AC}^{(TM\text{SV})} \left| \frac{v + iu}{\sqrt{2}} \right\rangle_B^{(vac)} |v\rangle_{E_1}^{(x)} |u\rangle_{E_2}^{(p)} du dv.$$

Nemá  $x - p$  korelace  $\rightarrow \gamma_\pi = X \oplus X^{-1}$

$$X = \begin{pmatrix} a & 2x & b & 2x & \frac{e^{2r}}{2} - x \\ 2x & 1 + 4x & -2x & 4x & -1 - 2x \\ b & -2x & a & -2x & \frac{e^{2r}}{2} + x \\ 2x & 4x & -2x & 4x & -2x \\ \frac{e^{2r}}{2} - x & -1 - 2x & \frac{e^{2r}}{2} + x & -2x & y \end{pmatrix},$$

$$a = \cosh(2r) + x, \quad b = \sinh(2r) - x, \quad y = \frac{e^{2r}(2e^{2r}-1)}{2(e^{2r}-1)}.$$

2. Klasické rozdělení: homodyná detekce  $x$

$$P(x_A, x_B, x_C, x_{E_1}, x_{E_2}) = |\langle x_A, x_B, x_C, x_{E_1}, x_{E_2} | \pi \rangle|^2,$$

$\downarrow$

Gaušovské rozdělení s korelační maticí  $X$ .

$P_{\text{red}}(x_A, x_B, x_C)$  lze vytvořit LO na  $B$  a  $(AC) + PC$   $x_{E_1}$ :

$$x_A \rightarrow x_A + \frac{x_{E_1}}{2}, \quad x_B \rightarrow x_B + x_{E_1}, \quad x_C \rightarrow x_C - \frac{x_{E_1}}{2},$$

$$X_{AC} = \begin{pmatrix} \cosh(2r) & \sinh(2r) \\ \sinh(2r) & \cosh(2r) \end{pmatrix}, \quad 2\langle x_B^2 \rangle = 1, \quad 2\langle x_{E_1}^2 \rangle = 4x.$$

$\Rightarrow P$  nemá bezpečné korelace vzhledem k dělení  $B - (AC)$ .

$P_{\text{red}}(x_A, x_B, x_C)$  lze vytvořit LO na C a  $(AB) + PC$   $x_{E_2}$ :

$$x_A \rightarrow x_A + \frac{x_{E_2}}{2y}, \quad x_B \rightarrow x_B - e^{2r} \frac{x_{E_2}}{y}, \quad x_C \rightarrow x_C + (1 - e^{-2r}) x_{E_2},$$

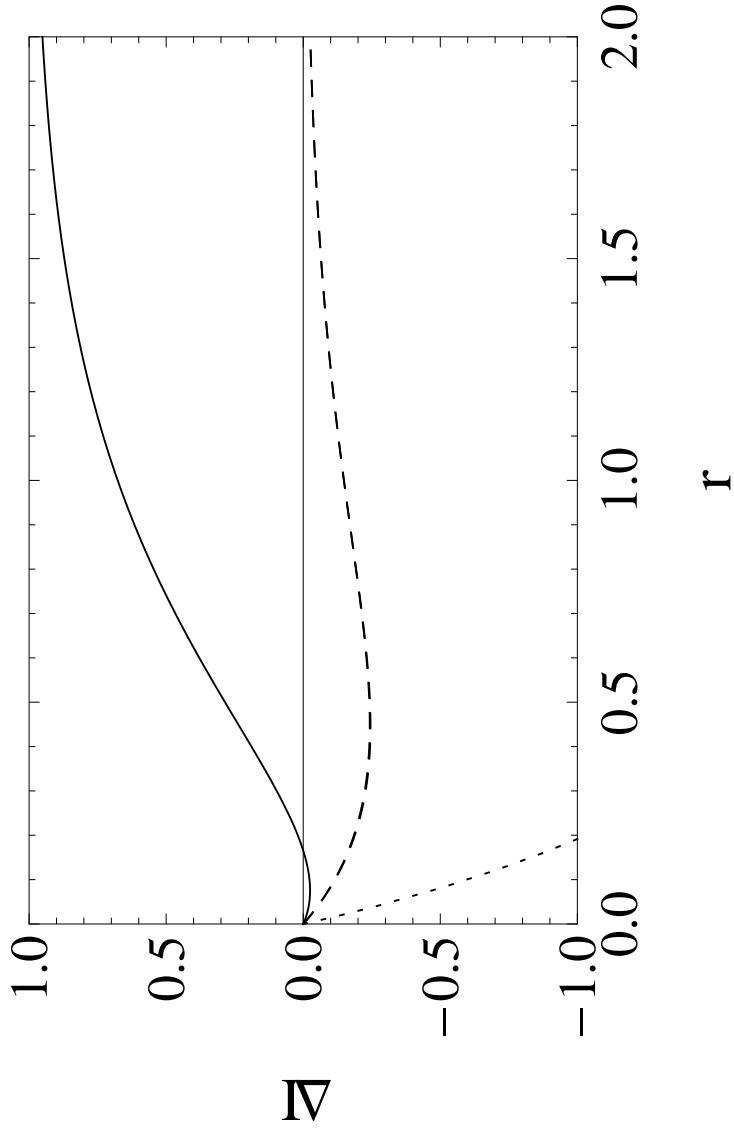
$$X_{AB} = \frac{1}{y} \begin{pmatrix} \sqrt{y^2 + e^{8r}} & e^{4r} \\ e^{4r} & \sqrt{y^2 + e^{8r}} \end{pmatrix}, \quad 2\langle x_C^2 \rangle = 1, \quad 2\langle x_{E_2}^2 \rangle = y.$$

$\Rightarrow P$  nemá bezpečné korelace vzhledem k dělení  $C - (AB)$ .

$P$  má bezpečné korelace vzhledem k dělení  $A - (BC)$ .

“Aktivace” globální operací na  $(BC)$ :  $(x_B \pm x_C) / \sqrt{2}$ . Pro získané rozdělení  $\tilde{P}_{\text{red}}(x_A, x_B, x_{E_1}, x_{E_2})$  platí:





$I_{AB} - I_{AE}$  (čárkovaná č.),  $I_{AB} - I_{BE}$  (souvislá č.) pro  $\tilde{P}$ .

$I_{AB} - I_{BE} > 0$  ( $r > 0.166$ )  $\Rightarrow$  Alice a Bob mohou vydestilovat bezpečný klíč použitím protokolu pro reverzní rekonciliaci.  
(Grosshans et al, QIC 03'; Assche et al, IEEE Tr. Inf. Th. 04').

$\Rightarrow P$  nelze vytvořit LOPC.

Gaussovské rozdělení  $P$  obsahuje tripartitní bound informaci!

## Závěr

- Příklad tripartitní gaussovské bound informace.
- Její explicitní vyjádření pomocí LOPC vzhledem k jednotlivým dělením (vhled do její struktury).
- Aktivace bound informace, nové druhy bound informace?