

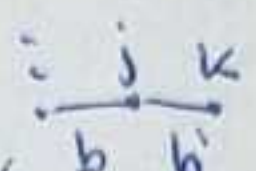
# WORM

①

Ising: etc  $Z = \sum_{\{S_i = \pm 1\}} e^{\beta \sum_{\langle ij \rangle} S_i S_j}$  bonds (elos)  $\approx b$   $= \sum_{\{S_i = \pm 1\}} \underbrace{\sum_{n=0}^{\infty} \frac{\beta^n}{n!} \left( \sum_b S_i S_j \right)^n}_{\text{SOMA}}$

SOMA: termos de ordem ímpar de bonds só contribuem se for um percurso fechado

$$= 1 + \beta \sum_b S_i S_j + \frac{\beta^2}{2} \sum_b S_i S_j \sum_{b'} S_i S_j + \dots$$

 só sobrevive se  $b = b'$   
 contribui 0 pr soma  $S_i = \pm 1$ , ou  $S_k = \pm 1$ , idem pr variável + geral, se for simétrica

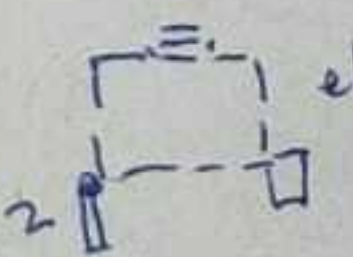
$\Rightarrow$  aparecem todos os produtos de bonds, de todas as ordens (i.e. todos os caminhos) SEM REPETIÇÃO, pois bonds são distintos

$\therefore$  equivale a (reordenando termos)  $Z = \sum_{\{S_i = \pm 1\}} \prod_b \left( \sum_{N_b} \frac{\beta^{N_b}}{N_b!} \left( \sum_{\text{bonds } b} S_i S_j \right)^{N_b} \right)$  soma de produtos de bonds pr cada combinação de  $N_b$ 's como acima

Notando, como dito acima, que só contribuem percursos fechados (i.e. cada spin aparece em par de bonds)  $\equiv Q(K_i)$

$\Rightarrow Z = \sum_{CP} W_{CP}$  onde  $W_{CP} = \prod_b \frac{\beta^{N_b}}{N_b!} \prod_i \left( \sum_{S_i = \pm 1} S_i^{\sum_{\text{bonds } b \text{ que } S_i \text{ pertence}} N_b} \right)$   
 closed paths  
 including bond  $\#$ s  $\rightarrow$  soma nos spins está "escondida" em  $W_{CP}$ !!  
 ou  $\int_{-\infty}^{\infty} d\phi_i$  etc

$\rightarrow$  para cada caminho há um produto nos bonds, com os  $N_b$  associados e cada spin, correspondendo aos termos que contribuem pr a soma em  $Z$

  $Q(k) \equiv \sum_{S_i = \pm 1} S_i^{k_i}$   $k_i = \sum_{\nu} N_{i,\nu} \rightarrow$  depende do percurso, será par pr caminhos fechados  
 pr Ising:  $Q$  será sempre  $= 2$

$\rightarrow$  cálculo de  $Z$  de 2 pto segue mesmo raciocínio, MAS: spins escondidos de  $k_i$  ímpar




# Função de 2 plos

$$= g(i_1 - i_2)$$

$$G(i_1 - i_2) = \langle S_{i_1} S_{i_2} \rangle = \frac{\sum_{\{S_i\}} S_{i_1} S_{i_2} e^{\beta \sum_b S_i S_j}}{Z} = \frac{\sum_{CP_g} W_{CP_g}}{\sum_{CP} W_{CP}}$$

PBC so dep. de  $i_1 - i_2$  (distância)

$W_{CP_g} \rightarrow$  como acima, mas  $K_i = 1 + \sum_{\nu} N_{i,\nu}$  pr as pontas

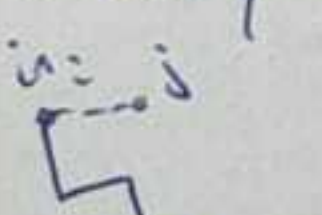
← caminhos c/ 2 "pontas" 

Note: caminho com  $i_1 = i_2$  contribui pr  $g(0) = 1/Z \rightarrow$  em relação ao caminho contado pr  $Z$  difere por fator  $(S_{i_1} S_{i_2})^2$  a menos em  $Q(K_{i_1=i_2}) \rightarrow$  pr Ising n importa, fator  $\hat{e} = 1$

→ Passar de spins pr minhocas!!

SIMULAÇÃO: vou amostrando caminhos com peso  $W_{CP_g}$  e conto pr  $g(i_1 | CP_g)$ , propondo apenas mudanças em  $i_1, i_2$

Detailed Balance garantido se  $\left[ \begin{array}{l} P(C_1) P(C_1 \rightarrow C_2) = P(C_2) P(C_2 \rightarrow C_1) \\ \text{pbll de ir de } C_1 \text{ pr } C_2 : \text{ inclui pbll de propor } C_2 \text{ e pbll de aceitar a proposta} \end{array} \right.$

Silva's "padrão":   $\left[ \begin{array}{l} \text{propondo shift de } i_1 \text{ pr vizinho, de } i \rightarrow j, \text{ "apagando" ou "adicionando" elo c/ pbll } 1/2 \text{ e aceita ou não com pbll } P(C_2)/P(C_1), \text{ i.e. } P(C_1 \rightarrow C_2) = \left(\frac{1}{4d}\right) \cdot \min(1, P_2/P_1) \end{array} \right.$

com  $(P_2/P_1)$  dado por:  $\left[ \begin{array}{l} \text{adicionando} \\ P(i \rightarrow j \in N_b \rightarrow N_b + 1) = \frac{\beta^{N_b+1}}{N_b!} \frac{Q(k_i) Q(k_{j+2})}{Q(k_i) Q(k_j)} \end{array} \right.$

$$= \frac{\beta^{N_b+1}}{N_b!} \frac{Q(k_i) Q(k_{j+2})}{Q(k_i) Q(k_j)} = \frac{\beta}{N_b+1} \frac{Q(k_{j+2})}{Q(k_j)} \quad (I)$$

$P(i \rightarrow j \in N_b \rightarrow N_b - 1)$   $\left[ \begin{array}{l} \text{apagando: } i \text{ perde bond mas ganha bond } k_j \text{ n muda} \\ i \text{ perde bond e ganha } k_i \rightarrow k_i - 2 \end{array} \right.$

$$\frac{\beta^{N_b-1}}{N_b!} \frac{Q(k_{i-2}) Q(k_j)}{Q(k_i) Q(k_j)} \rightarrow$$



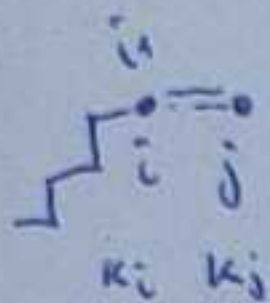
$$\frac{N_b}{\beta} \frac{Q(k_i-2)}{Q(k_i)} \quad (II)$$

Note: parece assimétrico pq ñ posto  
propor apagar se  $N_b = 0$  MAS é  
compensado pelo peso  $P_2/P_1$  qd que é zero //

(2)

check: ir de  $C_1$  p/  $C_2$   
adicionando  
shift de  $i \leftrightarrow j$  p/  $j$

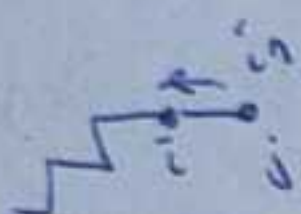
$$P(C_1 \rightarrow C_2) = \begin{cases} \frac{1}{4d} \cdot \frac{\beta}{N_b+1} \frac{Q(k_j+2)}{Q(k_j)}, & P_2/P_1 < 1 \\ \text{ou } 1/4d & \text{se } P_2/P_1 > 1 \end{cases}$$



volta: shift de  $j$  p/  $i$   
apagando i.e.  $P(C_2 \rightarrow C_1) =$

i.e. corrigendo de  $N_b+1$   
e trocando  $i \leftrightarrow j$  acum

$$= \begin{cases} \frac{1}{4d} \cdot \frac{N_b+1}{\beta} \frac{Q(k_j+2-2)}{Q(k_j+2)}, & \text{se } P_1/P_2 < 1 \\ \text{ou } 1/4d & \text{se } P_1/P_2 > 1 \end{cases}$$



$k_i = k_i$  acum  
 $k_j = k_j + 2$   
acum

i.e. valores de  $C_1$   
se  $\frac{P_2}{P_1} = \frac{\beta}{N_b+1} \frac{Q(k_j+2)}{Q(k_j)} < 1$  tenho

$$P(C_1 \rightarrow C_2) = \frac{1}{4d} \cdot \frac{\beta}{N_b+1} \frac{Q(k_j+2)}{Q(k_j)}$$

$$P(C_2 \rightarrow C_1) = \frac{1}{4d}$$

nos dois casos:

$$\frac{P(C_1 \rightarrow C_2)}{P(C_2 \rightarrow C_1)} = \frac{P_2}{P_1} = \frac{P(C_2)}{P(C_1)}$$

se  $u \neq v$ :  $P(C_1 \rightarrow C_2) = 1/4d$

$$P(C_2 \rightarrow C_1) = \frac{1}{4d} \cdot \frac{N_b+1}{\beta} \frac{Q(k_j)}{Q(k_j+2)}$$

→ claramente vale p/ ir de  $i \rightarrow j$  apagando e voltar adicionando  
(se inverter  $i \leftrightarrow j$ )

j está todo acum

Situação especial: início ou final (ou ambos) dado por  $i_1 = i_2$

ir de  $i_1 = i_2 = i$  p/  $i_1 = i_2 = j$  → proponho c/ pbr  $P_0$  acabo y  $\frac{P_2}{P_1} = \frac{Q(k_i-2)Q(k_j-2)}{Q(k_i)Q(k_j)}$   
i tem 2 phs → j tem 2 phs  
ipede 2, j ganha 2

$$P(C_1 \rightarrow C_2) = P_0 \frac{P_2/P_1}{\sqrt{\min(1, P_2/P_1)}}$$

→ volta é simétrica: "pula" de  $j$  p/  $i$

$$P(C_2 \rightarrow C_1) = \frac{P_0}{\sqrt{\min(1, P_1/P_2)}}$$

OK como acum

pbr de propor shift:  $P_1 = 1 - P_0$

início  $i_1 = i_2 = i$  final  $i_2 = i_1$

$$P(C_1 \rightarrow C_2) = P_1 \cdot \frac{1}{2d} \cdot \left( \frac{P_2}{P_1} \right)^{\min(1, P_2/P_1)}$$

volta:  $i_2 = i_1$  Final  $i_1 = i_2 = i$

$$P(C_2 \rightarrow C_1) = \frac{1}{2d} \cdot \frac{1}{2} \left( \frac{P_1}{P_2} \right)^{\min(1, P_1/P_2)}$$

arigo  
dit  $\frac{1}{2P_1}$

PRECISO "corrigir"  $P_2/P_1$  p/ absorver  $P_1$ : multiplico por fator  $\frac{1}{P_1}$  no 1º caso e  $P_1$  no 2º

$$\Rightarrow P_{1 \rightarrow 2} = \frac{P_1}{4d} \min(1, \frac{P_2}{P_1} \cdot \frac{1}{P_1})^{\alpha}, P_{2 \rightarrow 1} = \frac{1}{4d} \min(1, \frac{P_1}{P_2} \cdot P_1) \Rightarrow \text{se } \alpha > 1$$

$$P_{1 \rightarrow 2} = P_1/4d, P_{2 \rightarrow 1} = \frac{P_1}{4d} \cdot \frac{P_1}{P_2}$$



⇒ Na verdade, n̄ preciso de  $p_0, p_1 \rightarrow$  propomos sempre "pular"  
se  $i_1 = i_2$  e logo em seguida fazer shift; balanceo det.  
vale p/ pulo e p/ shift separadamente, 2 tipos de update  
(ok)

Caso do Mod. de Ising:

Note que  $e^{\beta s_i s_j} = \cosh \beta (1 + \tanh \beta \cdot s_i s_j)$

$$Z = \sum_{\{s_i\}} \prod_b \cosh \beta (1 + \tanh \beta s_i s_j) \rightarrow \text{só contribuem caminhos fechados, e}$$

agora  $N_b$  é "no mínimo"  $\geq 1$   
de qq forma, todas as somas  $\sum_{s_i = \pm 1}$  das contrib.  $\geq 2$

$$= (\cosh \beta)^{V_d} \cdot 2^V \sum_{CP} W_{CP}, \quad W_{CP} = \prod_b \tanh \beta$$

ou:  $\sum_{CP} \prod_b (\tanh \beta)^{N_b}$  contando  $N_b = 0$  p/ bond vazios  
e  $N_b = 1$  p/ elos do CP

Algoritmo: se  $i_1 = i_2$  "pulo" p/ novo sítio  $\rightarrow$  equilibrado, aceita sempre  
ou: movo  $i_1$  na direça  $b$ , se  $\begin{cases} N_b = 0 \rightarrow N_b = 1 \\ N_b = 1 \rightarrow N_b = 0 \end{cases} \rightarrow$  como acima  
mais simplificado

peso  $P_z/p$ , p/  $\begin{cases} N_b 0 \rightarrow 1 = \min(1, \tanh \beta) \\ N_b 1 \rightarrow 0 = \min(1, (\tanh \beta)^{-1}) \end{cases}$

Dessa forma:  $G(\underbrace{i_1, i_2}_i) = \frac{\sum_{CP_g} W_{CP_g}}{\sum_{CP} W_{CP}} \stackrel{!}{=} g(i)$  tento como amostrar numerador  
 $g(i)$  e denominador  $Z$   
MAS n̄ é verdade que peso  
de  $CP_g$  é  $W_{CP_g}/Z$  (!)  
pois soma é sobre caminhos  
diferentes (!)

Ising: fator  $(\cosh \beta)^{V_d} 2^V$   
cancela

⇒ estimo os 2 separadamente  
e divido  $\rightarrow$  cálculo erros  
superior (??)