## TS345

## Codage pour la 5G

**Romain Tajan** 

5 novembre 2019

#### Plan

- 1 Codes Linéaires (binaires) en blocs
- 2 LDPC

## MAP-bit (2)

#### MAP-bit

• Le décodeur MAP-bit encodage systématique :

$$\Psi_{\textit{MAP-bit}}^{(j)}(\mathbf{y}) = \operatorname*{argmax}_{x_j \in \{0,1\}} \mathbb{P}(X_j = x_j | \mathbf{Y} = \mathbf{y})$$

• Le décodeur MAP-bit encodage systématique (2) :

$$\begin{split} \Psi_{MAP-bit}^{(f)}(\mathbf{y}) &= \underset{\substack{\mathbf{x}_j' \in \{0,1\}\\ \text{avec } x_j = x_j'}}{\operatorname{argmax}} \sum_{\substack{\mathbf{x} \in \mathbb{F}_2^n\\ \text{avec } x_j = x_j'}} \mathbb{P}(\mathbf{Y} = \mathbf{y} | \mathbf{X} = \mathbf{x}) \mathbb{1}(\mathbf{x}H^T = \mathbf{0}) \\ &= \underset{\substack{\mathbf{x}_j' \in \{0,1\}\\ \text{avec } x_i = x_j'}}{\operatorname{argmax}} \sum_{\substack{\mathbf{x} \in \mathbb{F}_2^n\\ \text{avec } x_i = x_j'}} \prod_{i=0}^{n-1} \mathbb{P}(Y_i = y_i | X_i = x_i) \mathbb{1}(\mathbf{x}H^T = \mathbf{0}) \end{split}$$

#### Sans structure sur C, ce décodeur est aussi trop complexe!

#### Plan

- 1 Codes Linéaires (binaires) en blocs
- 2 LDPC
  - Définition
  - Graphe de Tanner associé à un code LDPC

#### Définition des codes LDPC

#### **Définitions**

Soit une matrice H

$$H = \begin{pmatrix} h_{0,0} & h_{0,1} & \dots & h_{0,n-1} \\ h_{1,0} & h_{1,1} & \dots & h_{1,n-1} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ h_{m-1,0} & h_{m-1,1} & \dots & h_{m-1,n-1} \end{pmatrix}$$

**Densité** de *H* : 
$$\frac{|\{i, j : h_{i,j} = 1\}|}{m \, n}$$

- **Codes LDPC**: Codes possédant une matrice de parité H peu dense (creuse). Ordre de grandeur pour n grand < 0.01.
- **Codes réguliers**: poids des lignes constant r, poids des colonnes constant g
- Rendement d'un code LDPC régulier :  $R \ge 1 \frac{m}{n} = 1 \frac{g}{r}$
- $R_d = 1 \frac{g}{r}$  est appelé **rendement de construction** d'un code LDPC

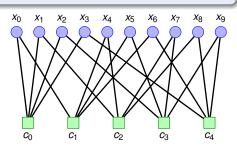
TS229 Codage 5G **Romain Taian** 5 novembre 2019

### Graphe de Tanner

#### Le graphe de Tanner est un graphe bipartite avec :

- 1 n nœuds de variables représentant les variables  $x_i$   $j \in \{0, ..., n-1\}$
- 2 m nœuds de parité (contrôle)  $c_i$   $i \in \{0, ... m-1\}$
- 3 Une arrête est dessinée entre nœud de variable  $x_i$  et le nœud de parité  $c_i$  ssi  $h_{i,j} = 1$

$$H = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

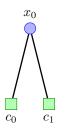


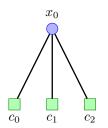
6/14

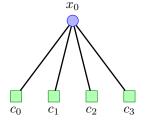
TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019

### Degrés des nœuds de variable









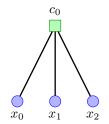
7/14

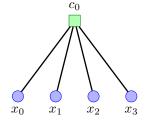
TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019

## Degrés des nœuds de parité







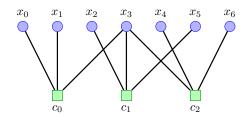


8/14

TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019

## **Codes LDPC irréguliers**

$$H = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$



$$\lambda(x) = \sum_{d=1}^{d_V} \lambda_d x^{d-1}$$

$$\rho(x) = \sum_{d} \rho_d x^{d-1}$$

$$\lambda(x) = \sum_{d=1}^{d_V} \lambda_d x^{d-1}$$

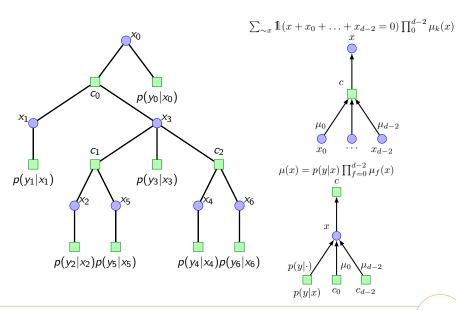
$$\rho(x) = \sum_{d=1}^{d_c} \rho_d x^{d-1}$$

$$R \ge 1 - \frac{\int_0^1 \rho(x) dx}{\int_0^1 \lambda(x) dx}$$

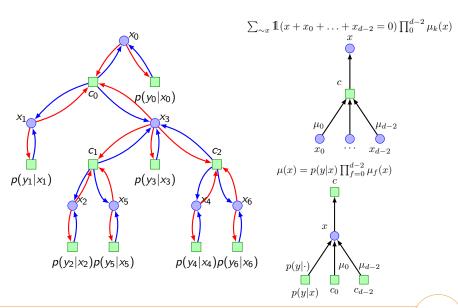
TS229 Codage 5G

10 / 14

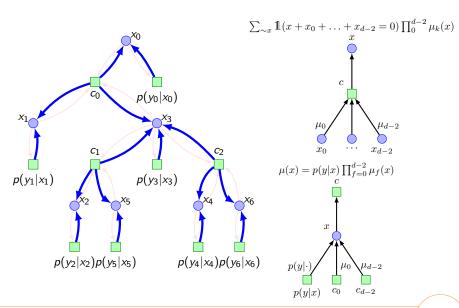
#### Algorithme somme-produit



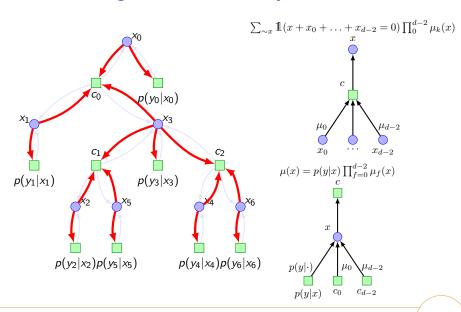
TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019



TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019



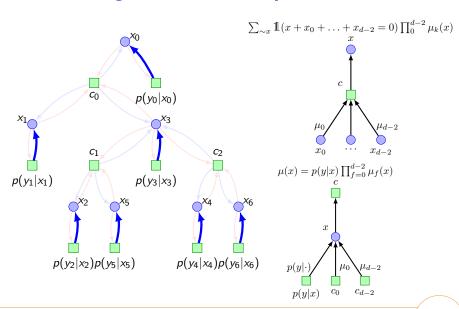
TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019



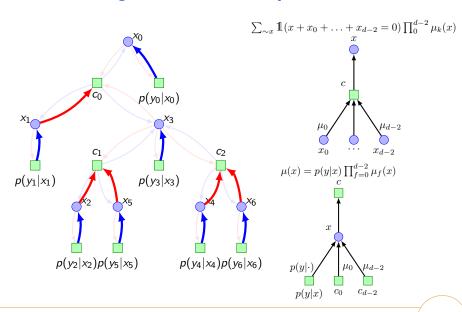
TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019

10 / 14

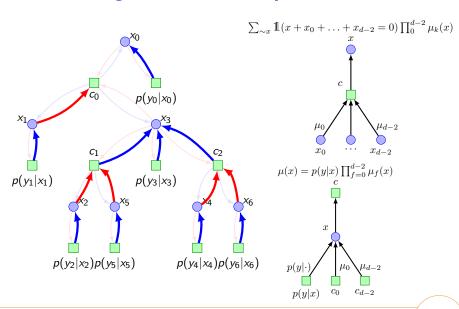
#### Algorithme somme-produit



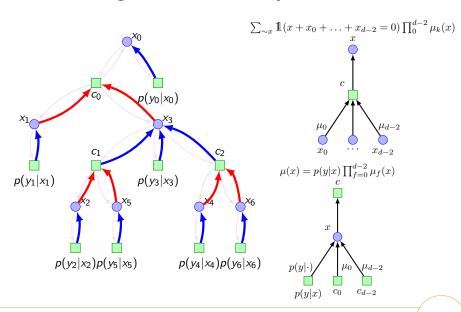
TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019



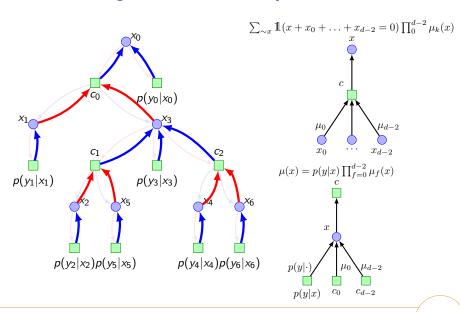
TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019



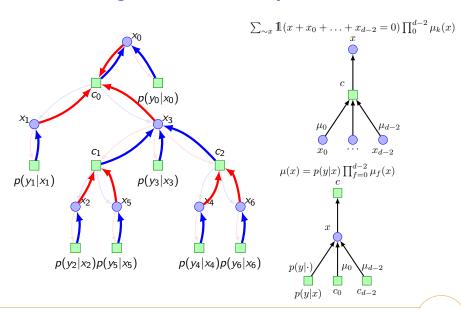
TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019



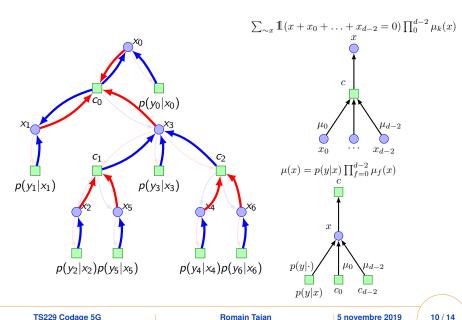
TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019



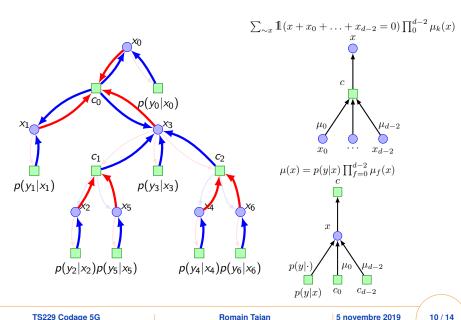
TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019



TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019

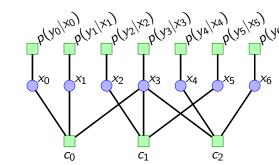


TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019



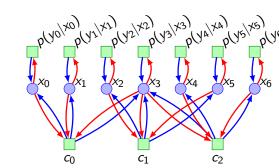
TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019

$$H = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$



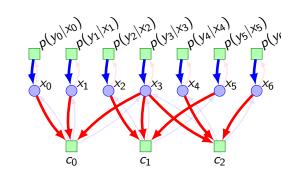
TS229 Codage 5G Romain Tajan | 5 novembre 2019 | 11 / 14

$$H = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$



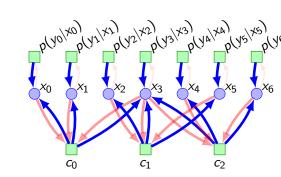
TS229 Codage 5G Romain Tajan | 5 novembre 2019 | 11 / 14

$$H = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$



TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019 11 / 14

$$H = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

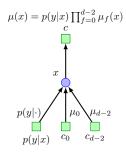


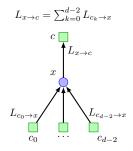
TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019 11 / 14

# Conclusion sur l'algorithme somme-produit

Cet algorithme permet de calculer,

## Calculer avec des LLR - Nœuds de variables

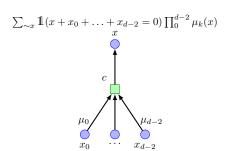


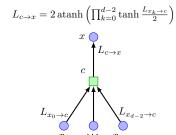


13 / 14

TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019

## Calculer avec des LLR - Nœuds de variables





TS229 Codage 5G Romain Tajan 5 novembre 2019 14 / 14