



Basic Wireless Communication Systems

Citra Yasin Akbar Fadhlika, S.T.

Center for Advanced Wireless Technologies (AdWiTech), Telkom University, JI. Telekomunikasi No.1, Terusan Buah Batu, Bandung, Indonesia Email: citrayaf@gmail.com

Presented at WRITE-5G Tutorial Bandung, 5 April 2020

Outline

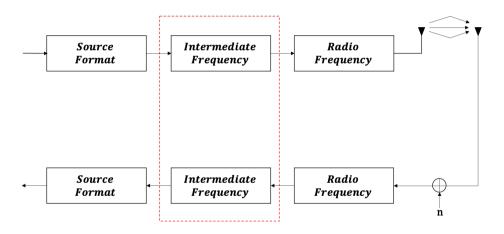
- 🚺 Struktur Dasar Sistem Komunikasi Nirkabel
- Channel Coding
 - Repetition Codes
 - LDPC Codes
- Modulasi
 - BPSK
- Moise
- Bit Error Rate (BER)
- 📵 Latihan Soal
- MATLAB Program





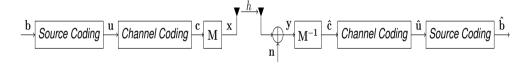
- Struktur Dasar Sistem Komunikasi Nirkabel
- Channel Coding
 - Repetition Codes
 - LDPC Codes
- Modulas
 - BPSK
- Moise
- Bit Error Rate (BER)
- Latihan Soal
- MATLAB Program

Struktur Transmitter dan Receiver



• Blok sistem komunikasi secara umum terdiri atas tiga bagian yaitu *Source Format*, *Intermediate Frequency*, dan *Radio Frequency*.

Struktur Dasar Sistem Komunikasi



 Pada Blok Intermediate Frequency (IF), terdapat 3 komponen utama yaitu: Blok Source Coding, Blok Channel Coding, dan Blok Modulasi.





- Struktur Dasar Sistem Komunikasi Nirkabel
- Channel Coding
 - Repetition Codes
 - LDPC Codes
- Modulas
 - BPSK
- Moise
- Bit Error Rate (BER)
- Latihan Soa
- MATLAB Program

Channel Coding

- Channel coding, dikenal juga sebagai forward error control coding (FECC), adalah suatu proses pendeteksian dan perbaikan bit yang mengalami kesalahan pada saat transmisi.
- Pada sisi pengirim sistem komunikasi digital bagian channel coding yang disebut juga sebagai encoder, redudansi (parity bit) ditambahkan pada informasi yang dikirimkan sebelum proses modulasi untuk dijadikan sebagai pelindung.
- Pada sisi penerima, bagian channel coding yang disebut decoder melakukan pendeteksian informasi dan melakukan perbaikan, jika informasi mengalami kerusakan saat terkana noise, interferensi, dan fading.





8/38

- Struktur Dasar Sistem Komunikasi Nirkabel
- Channel Coding
 - Repetition Codes
 - LDPC Codes
- Modulas
 - BPSK
- Moise
- Bit Error Rate (BER)
- Latihan Soal
- MATLAB Program

Repetition Codes



• Repetition codes adalah salah satu channel coding dasar yang melindungi bit informasi dengan menggandakannya beberapa kali. Contoh untuk Repetition codes dengan code rate $R = \frac{1}{3}$:

$$b = 1 \ maka \ c = 111.$$
 (1)

- Repetition codes men-decode codeword yang diterima seusai dengan R, ketika $R = \frac{1}{3}$ maka setiap 3 bit akan di-decode. Repetition codes memiliki dua metode decoding:
 - Hard Decoding
 Repetition codes akan menerjemahkan codeword sesuai dengan bit yang paling banyak muncul.
 - Soft Decoding Repetition codes mengolah LLR yang diterima dengan

$$z = \sum_{i=1}^{\frac{1}{R}} x_i,\tag{2}$$

kemudian z diterjemahkan menjadi bit.





- Struktur Dasar Sistem Komunikasi Nirkabel
- Channel Coding
 - Repetition Codes
 - LDPC Codes
- Modulas
 - BPSK
- 4 Noise
- Bit Error Rate (BER)
- Latihan Soal
- MATLAB Program

Low Density Parity Check (LDPC) Codes

- LDPC codes adalah binary linear block codes dengan matriks sparse parity-check H yang sebagian besar elemennya bernilai "0" dan hanya beberapa yang bernilai "1".
- Matriks H terdiri dari:
 - a) Panjang blok n

b) Degree of variable node d_n

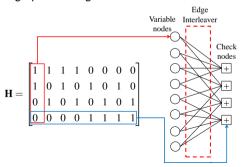
- c) Degree of check node d_c
- Matriks H dapat direpresentasikan dengan Tanner graph dan degree distribution.

$$\Lambda(x) = x^2 \qquad \Omega(x) = x^4.$$

$$\mathbf{G} = [I_k P^T], \qquad (4)$$

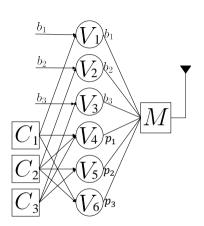
$$\mathbf{G} \cdot \mathbf{H}^T = 0. \qquad (5)$$

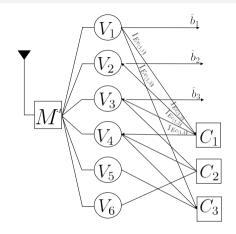
$$\mathbf{G} \cdot \mathbf{H}^T = 0.$$



(3)

Encoding dan Decoding pada LDPC Codes



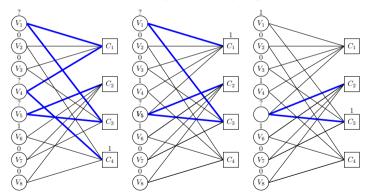


Matriks *Generator* G adalah rangkaian *check node* C, *interleaver* Π_x , dan *variable node* V pada *transmitter*. Maka *codeword* c dapat dituliskan dengan c = bG.

Matriks *parity check* \mathbf{H} adalah rangkaian *decoder* pada *Receiver*. LDPC *decoder* melakukan *iterative* $\mathbf{V} - \mathbf{C} - \mathbf{V}$ *Min Sum Algorithm* (MSA).

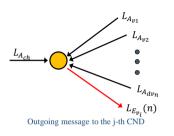
Hard Decoding LDPC Codes

Proses *hard decoding* menggunakan bentuk biner sebagai *input* dengan menerapkan operasi XOR pada CND yang menghasilkan nilai *zero*. Berikut contoh *hard decoding* pada *Binary Erasure Channel* (BEC) dengan sinyal yang diterima adalah [?00??100].



Gambar: Proses hard decoding LDPC pada kanal BEC

Soft Decoding LDPC Codes



Gambar: Informasi Extrinsic V ke C.

$$L_{E_{v_i}}(n) = L_{A_{ch}} + \sum_{j=1, j \neq i}^{d_{v_n}} L_{A_{v_j}}.$$
 (6)

Approximasi Box Plus L_1 dan L_2

$$L_{A_{c_1}}$$
 $L_{A_{c_2}}$
 $L_{A_{dc_k}}$
 $L_{E_{c_f}(k)}$
Outgoing message to the k-th VND

Gambar: Informasi Extrinsic C ke V.

$$L_{E_{c_j}}(k) = \sum_{i=1, i \neq j}^{d_{c_k}} \boxplus L_{A_{c_i}}.$$
 (7)

$$L_1 \boxplus L_2 \approx sign(L_1 \cdot L_2) \cdot min\{|L_1|, |L_2|\}. \tag{8}$$





- Struktur Dasar Sistem Komunikasi Nirkabel
- Channel Coding
 - Repetition Codes
 - LDPC Codes
- Modulasi
 - BPSK
- Moise
- Bit Error Rate (BER)
- Latihan Soal
- MATLAB Program

Modulasi

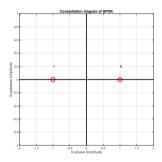
- Modulasi adalah suatu teknik untuk membentuk gelombang sinyal, sehingga mencapai jarak yang jauh dan tahan terhadap error.
- Dalam modulasi terdapat beberapa jenis modulasi yang digunakan dalam sistem komunikasi digital yaitu amplitude shift keying (ASK), frequency shift keying (FSK), phase shift keying (FSK), phase shift keying (PSK), dan quadrature amplitude modulation (QAM).





- Struktur Dasar Sistem Komunikasi Nirkabel
- Channel Coding
 - Repetition Codes
 - LDPC Codes
- Modulasi
 - BPSK
- Moise
- Bit Error Rate (BER)
- Latihan Soal
- MATLAB Program

Binary Phase Shift Keying (BPSK)



- Binary Phase Shift Keying (BPSK) adalah salah satu modulasi digital sederhana yang setiap simbolnya hanya terdiri dari satu bit.
- ullet Pada modulasi BPSK, bit ${f c}$ dipetakan ke simbol dengan persamaan

$$\mathbf{x} = 1 - 2 \cdot \mathbf{c},\tag{9}$$

dengan x adalah hasil mapping.

 Afa (AdWiTech)
 WRITE-5G
 5 April 2020
 18/38





- Struktur Dasar Sistem Komunikasi Nirkabel
- Channel Coding
 - Repetition Codes
 - LDPC Codes
- Modulas
 - BPSK
- Moise
- Bit Error Rate (BER)
- Latihan Soal
- MATLAB Program

Noise

- Noise adalah sinyal acak yang tidak diinginkan karena dapat mendistorsi sinyal pada suatu sistem komunikasi.
- Noise biasanya disebabkan oleh panas, rangkaian tidak sempurna, dan beberapa hal lain.
- Noise akan mempengaruhi sinyal yang diterima pada receiver, dengan persamaan matematika sebagai

$$\mathbf{y} = h \cdot \mathbf{x} + \mathbf{n},\tag{10}$$

dengan ${\bf y}$ adalah sinyal yang diterima oleh *receiver*, h adalah kanal, dan ${\bf n}$ adalah *noise*.

Additive White Gaussian Noise (AWGN)

- Karakteristik AWGN:
 - Additive, karena AWGN adalah noise yang ditambahkan pada semua frekuensi suatu sistem komunikasi.
 - **White**, AWGN adalah *noise* yang bersifat putih yaitu mengganggu semua frekuensi.
 - Gaussian, karena AWGN terdistribusi secara Gaussian atau normal.
- AWGN sering digunakan sebagai nama channel model saat koefisien kanal bernilai
 1 atau saat kanal pada kondisi sempurna atau tidak berubah-ubah.
- AWGN dalam perintah MATLAB dapat dimodelkan oleh

$$\mathbf{n} = \sigma \cdot (randn(1, N) + sqrt(-1) \times (rand(1, N))), \tag{11}$$

dengan σ adalah standar deviasi dari *double-sided white noise* dan N adalah jumlah simbol.





- Struktur Dasar Sistem Komunikasi Nirkabel
- Channel Coding
 - Repetition Codes
 - LDPC Codes
- Modulas
 - BPSK
- 4 Noise
- Bit Error Rate (BER)
- 6 Latihan Soa
- MATLAB Program

Bit Error Rate (BER)

 Pada sistem komunikasi digital, informasi direpresentasikan oleh biner, sehingga kualitas sistem ini diukur dengan rata-rata nilai bit error rate (BER). Bit dikatakan mengalami error saat bit yang dikirim berbeda dengan bit yang diterima. BER dapat dinyatakan dengan

$$BER = \frac{jumlah\ bit\ error}{jumlah\ bit\ yang\ dikirimkan}.$$
 (12)

Teori BER untuk BPSK pada kanal AWGN dinyatakan oleh

$$BER_{BPSK_AWGN} = \frac{1}{2} \operatorname{erfc}(\sqrt{\gamma}),$$
 (13)

dengan λ adalah SNR.





- Struktur Dasar Sistem Komunikasi Nirkabel
- Channel Coding
 - Repetition Codes
 - LDPC Codes
- Modulas
 - BPSK
- Moise
- Bit Error Rate (BER)
- Latihan Soal
- MATLAB Program

Latihan Soal

Diketahui:

Ditanya:

- a) Menggunakan modulasi BPSK b) Bit informasi b = (0, 1, 1) c) Melalui kanal sempurna

- **1** Menggunakan *Repetition codes* dengan $R = \frac{1}{2}$
 - a. Codeword?

b. Estimasi bit informasi \hat{b} ? Untuk

$$L(y) = (-0.911, 3.153, 1.646, -1.594, 1.571, -1.394, -1.571, -1.271, -1.726)$$

Menggunakan LDPC codes dengan matriks

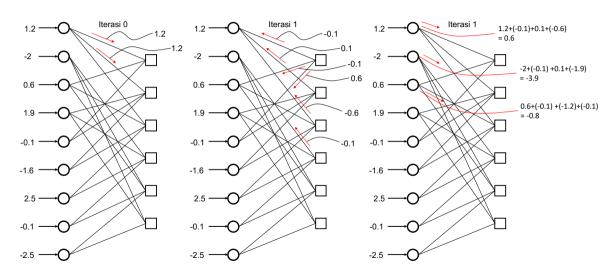
$$\mathbf{H} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}.$$

Matriks G?

- b. Codeword?
- Estimasi bit informasi \hat{b} pada iterasi pertama? Untuk

$$L(y) = (1.2, -2, 0.6, 1.9, -0.1, -1.6, 2.5, -0.1, -2.5).$$

Soft Decoding LDPC Codes MSA







- Struktur Dasar Sistem Komunikasi Nirkabel
- Channel Coding
 - Repetition Codes
 - LDPC Codes
- Modulas
 - BPSK
- Moise
- Bit Error Rate (BER)
- Latihan Soa
- MATLAB Program

```
1. SNR=0:2:30;
%inisialisasi SNR dalam dB
2. numerik_snr=10.^ (SNR/10);
%mengubah SNR dari dB ke numerik
3. for i=1:length(SNR)
%melakukan perulangan sebanyak jumlah SNR yang akan diuji
4. fprintf('SNR: %d \n', SNR(i));
%mencetak di command window SNR yang sedang diproses
5. BER_bpsk_awgn(i)=0.5*erfc(sqrt(numerik_snr(i)));
%rumus teori BER BPSK
6. end
7. semilogy(SNR,BER_bpsk_awgn,'-r*','linewidth',1)
%mengeplot hasil perhitungan dengan sumbu y SNR dan sumbu x hasil dari perhitungan teori BER
```

```
1. info = 120:
%inisialisasi jumlah informasi
Modulasi = 2;
%inisialisasi modulasi

 indeks_modulasi = log2(Modulasi);

%untuk mengetahui indeks modulasi
4. frame = 25:
%inisialisasi jumlah frame
5. SNR = 0:
%inisialisasi SNR dalam dB
6. snr = 10.^{(SNR/10)}:
Ymerubah SNR dR ke numerik
7. sigma = sgrt(1./(2*snr)):
%rumus probilitas densitasnya
8. ium_error = 0:
%inisialisasi variabel untuk menyimpan jumlah error
9. for i = 1: frame
%perulangan sebanyak frame
10. bit_informasi = randi([0 1], 1, info):
%generate bit informasi sepanjang variabel info
11. x = 1-bit_informasi*2:
%mapper BPSK
12. h = 1:
%inisialisasi kanal sempurna
13. noise = sigma*(randn(1,length(x)) + sqrt(-1)*randn(1,length(x)));
%generate noise dengan distribusi Gaussian
14. v = h*x+noise:
%persamaan sinval terima
15. u = real(y);
```

%karena BPSK hanva membagi dua wilayah

```
16.
     for j = 1:length(u)
17.
   if u(j) > 0
18. b(j) = 0;
19. else
20. b(j) = 1;
21.
      end
22.
     end
%demapper BPSK, proses merubah kembali ke bit
23.
     error = sum(b \sim = bit_informasi):
%menghitung jumlah berbedaan bit informasi awal dengan bit yg diterima
24. jum_error = jum_error+error;
%menjumlahkan error per frame
25. end
26. ber = jum_error / (info*frame);
% rumus untuk menghitung BER
```

```
1. Modulasi = 2:
indeks_modulasi = log2(Modulasi);
3. frame = 1:
4. SNR = -5:
5. rate = 1/3:
%rate dari repetition codes
6. snr = 10.^{(SNR/10)}:
7. sigma = sgrt(1./(2*snr)):
8. jum_error = 0;
9. for i = 1:frame
10. bit_informasi = [0 1 1]:
%bit informasi telah di-state karena mengikuti latihan soal
11. c=∏:
%inisialisasi variabel untuk menyimpan codeword dari repetition codes
12. for r = 1:length(bit_informasi)
13. for re = 1:1/(rate)
14. c = [c bit_informasi(r)];
%proses penggandaan
15
    end
    end
%proses encoding repetition codes
17. x = 1-c*2:
%mapping codeword
18. h = 1:
19. noise = sigma*(randn(1,length(x)) + sqrt(-1)*randn(1,length(x)));
20. v = h*x+noise:
21. u = real(v):
```

```
%Soal
    u = [-0.911 \ 3.153 \ 1.646 \ -1.594 \ 1.571 \ -1.394 \ -1.571 \ -1.271 \ -1.726]
% LLR channel vang diterima
     for j = 1:length(u)
33.
    if u(j ) > 0
34
    b(i) = 0:
35
     else
36.
     b(i) = 1;
37
     end
38.
     end
39. eb = []:
%inisialisasi variabel untuk hasil proses decoding
40. m = 1:
%counter untuk proses hard decoding
41. for d = 1:1/(rate):length(b)
%perulangan dengan step sebesar 1/rate sampai panjang dari b
     eb = [eb mode(b(d:1/(rate)*m))]:
%proses mencari bit terbanyak vg muncul per 1/rate
43.
     m = m+1:
     end
%HARD Decoding
     b = eb:
     error = sum(b \sim = bit_informasi):
47.
     ium_error = ium_error+error;
48.
    ber = jum_error/(length(bit_informasi)*frame);
```

```
%Soal
     u = [-0.911 \ 3.153 \ 1.646 \ -1.594 \ 1.571 \ -1.394 \ -1.571 \ -1.271 \ -1.726]
23. ub = []:
%inisialisasi variabel untuk menempatkan hasil decoding
24. for xx = 1:1/(rate):length(u)
%perulangan dengan step sebesar 1/rate sampai panjang dari u
25. x = 0:
%inisialisasi variabel untuk perhitungan soft decoding
26. for j = 1:1/(rate)
%perulangan untuk membaca setiap 1/rate Lch
27. x = x + u(xx+i-1):
%perhitungan soft decoding repetition codes 28.
     ub = [ub x]:
%memasukkan nilai hasil decoding ke ub 30. end
31. u = ub:
     for i = 1:length(u)
    if u(i ) > 0
33.
     b(i) = 0:
34
35
      else
36.
      b(i) = 1:
37
      and
38
     and
%Soft Decoding
     error = sum(b \sim = bit_informasi):
40.
     jum_error=jum_error+error;
41.
     end
    ber = jum_error/(length(bit_informasi)*frame);
```

```
1. Modulasi = 2:
indeks_modulasi = log2(Modulasi);
3. frame = 1;
4. SNR = -6:
% LDPC
5. iterasi = 1:
%inisialisasi iterasi, menentukan banyaknya proses iterasi pada soft decoding LDPC codes
%matriks parity check LDPC codes
7. rows = size(H, 1);
%menghitung jumlah kolom matriks H
cols = size(H, 2);
%menghitung jumlah baris matriks H
9. k = cols-rows:
%menghitung jumlah informasi yang dapat disisipkan
10. G_{awal} = H:
"Gauss Jordan Elimination, mulai dari sini
11. r = 1:
12. for c = cols - rows + 1:cols
13. if G_awal(r,c) == 0
14. for r2 = r + 1:rows
15. if G_awal(r2,c) \sim = 0
16. tmp = G_awal(r. :):
17. G_{awal}(r, :) = G_{awal}(r2, :);
    G_{awal}(r2, :) = tmp:
18.
19.
     end
20
     and
21.
    if G_awal(r,c) == 0
22.
     error('H is singular'):
%apabila muncul error ini, maka matriks H adalah singular sehingga matriks G tidak dapat terbentuk dari matriks H
```

```
24.
     end
25 for r2 = r + 1:rows
26. if G_awal(r2, c) == 1
27. G_{awal}(r2, :) = xor(G_{awal}(r2, :), G_{awal}(r, :)):
28.
      end
29.
     end
30
    for r2 = 1:r - 1
32. if G_awal(r2, c) == 1
   G awal(r2. :) = xor(G awal(r2. :). G awal(r. :):
35.
     end
36.
     end
37.
     r = r + 1:
38
    end
%sampai sini, Gauss Jordan Elimination
39. G = [eye(3) G_awal(:,1:3)'];
%rumus pembentukkan matriks G LDPC codes
%sebelum dilanjutkan ke tahap berikutnya, baiknya melakukan pengecekan dengan melakukan operasi mod(G*H'.2) di command window
6. snr = 10.^(SNR/10);
7. sigma = sgrt(1./(2*snr)):
8. ium_error = 0:
9. for i = 1:frame
10. bit informasi = [0 \ 1 \ 1]:
%bit informasi di-state sesuai dengan soal
%encode LDPC
11. c = mod(bit_informasi*G.2):
%c adalah codeword dari LDPC codes
17. x = 1-c*2:
    h = 1:
18.
     noise = sigma*(randn(1,length(x)) + sqrt(-1)*randn(1,length(x)));
    v = h*x+noise:
21. u = real(v):
```

```
%Soal
22. u = [1.2 -2 0.6 1.9 -0.1 -1.6 2.5 -0.1 -2.5]:
%Soft Decoding
44. Le_VND = zeros(rows.cols):
45. La_VND = zeros(rows,cols);
46. Le_CND = zeros(rows.cols):
47. La_CND = zeros(rows.cols):
Minisialisasi LLR masuk dan keluar dari check node dan variable node
    for k = 1:cols
49. el1 = find(H(:,k));
50.
    I.a.VND(el1.k) = u(k):
51.
     end
     Le_VND = La_VND:
%masuk LLR chanel
%iterasi ke-0
%mulai iterative decoding LDPC codes
53. for iter = 1 : iterasi
%perhitungan di check node
54
    for m = 1:rows
55
    el2 = find(H(m.:)):
56. for ec = 1:length(el2)
57.
     el2 baru = setdiff(el2.el2(ec)):
58
      for ee = 1:length(el2_baru)
       if ee == 1
59.
        operasi_CND = Le_VND(m,el2_baru(ee));
60.
61.
       else
62.
        operasi CND = sign(operasi CND)*sign(Le VND(m.el2 baru(ee)))*min(abs([operasi CND Le VND(m.el2 baru(ee))]):
%rumus di check node
63.
       end
64.
       and
65.
       La_CND(m.el2(ec)) = operasi_CND:
```

5 April 2020

36/38

```
Le CND = La CND:
%variable node
     for k = 1:cols
69
70.
    el1 = find(H(:.k)):
71. for ev = 1:length(el1)
72.
    La_{VND}(el1(ev),k) = u(k) + sum(Le_{CND}(el1,k)) - Le_{CND}(el1(ev),k);
%proses perhitungan di variable node
73.
       end
74.
      end
75.
     Le_VND = La_VND;
76
     end
77
     for in = 1:length(bit_informasi)
      ub(in) = sum(Le_CND(:,in))+u(in);
% perhitungan LLR akhir dengan mengambil sepanjang bit informasi
79
     end
80.
     u = ub:
81.
     for i = 1:length(u)
     if u(i) > 0
82.
83.
      b(i) = 0;
84.
      else
85.
      b(i) = 1:
86
      and
87.
     end
     error = sum(b \sim = bit_informasi):
89.
     jum_error=jum_error+error;
90.
     end
```

ber = jum_error/(length(bit_informasi)*frame);

Referensi

- 1. Harada, Hiroshi and Prasad, R. Simulation and Software Radio for Mobile Communications. 2002.
- Martin Bossert. 1999. Channel Coding for Telecommunications (1st. ed.). John Wiley & Sons, Inc., USA.
- 3. S. ten Brink, "Convergence behavior of iteratively decoded parallel concatenated codes," IEEE Transactions on Communications, vol. 49, no. 10, pp. 1727–1737, Oct 2001..
- Moon, T.K.. (2005). Error Correction Coding: Mathematical Methods and Algorithms. 10.1002/0471739219.ch3.
- 5. A. F. Molisch, Wireless Communications, 1st ed. IEEE, 2011.
- 6. R. Tanner, A recursive approach to low complexity codes, in IEEE Transactions on Information Theory, vol. 27, no. 5, pp. 533-547, September 1981.
- 7. G. H. Golub and C. F. van Loan, Matrix Computations, 4th ed.
- 8. Gauss-jordan elimination over gf(2), https://stackoverflow.com/questions/44471439/gauss-jordan-elimination-over-gf2, accessed: 2020-03-07.