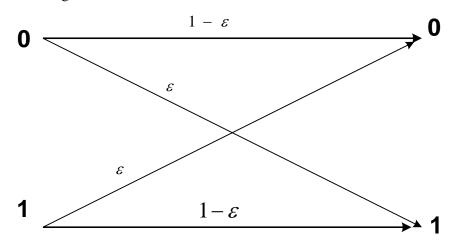
DUNG L□ỌNG KÊNH TRUYỀN DẪN

Mô hình kênh và dung l□ơng kênh.

Kênh truyền thông thực hiện truyền tín hiệu mang thông tin đến đích. Trong truyền dẫn, tín hiệu mang tin phải chựu ảnh h-ởng lớn của môi tr-ờng. Một trong các ảnh h-ởng này có tính *tất định* chẳng hạn suy hao, méo tuyến tính và không tuyến tính; một số có tính *xác suất* (ngẫu nhiên) chẳng hạn tác động của tạp âm, fading nhiều tia Multipath Fading.v.v.. Vì ảnh $h\Box$ ởng có tính tất định $d\Box$ ợc xem là tr \Box ờng hợp đặc biệt của thay đổi ngẫu nhiên, nên một cách tổng quát xem môt hình toán học cho kênh truyền thông là sư phu thuộc ngẫu nhiên giữa các tín hiệu vào và ra.

> Mô hình kênh

Tr-ờng hợp đơn giản nhất, kênh đ-ợc mô hình hoá nh- là xác suất có điều kiện liên hệ giữa mỗi đầu ra với đầu vào t-ơng ứng của kênh. Kênh nh- vậy đ-ợc gọi là kênh không nhớ rời rạc (DMC- Discrete-Memoryless-Channel) và hoàn toàn đ-ợc biểu diễn bởi các ký hiệu vào X và ký hiệu đầu ra Y của kênh và ma trận xác suất truyền của kênh P(y|x) đối với mọi $x \in X$ và $y \in Y$. Một tr-ờng hợp cụ thể của **DMC** là **BSC**-Binary Symmetric-Channel mà đ-ợc coi là mô hình toán học cho việc truyền dẫn cơ hai trên kênh Gaussian với *quyết định cứng* ở đầu ra. Kênh đối xứng cơ hai BSC t-ơng ứng với tr-ờng hợp $X=Y=\{0,1\}$ và $P(y=0|x=1)=P(y=1|x=0)=\varepsilon$ đ-ợc cho ở hình 2.1. Thông số ε đ-ợc gọi là xác suất giao nhau CrossOver của kênh.



Hình 2.1: Kênh đối xứng cơ hai BSC

> Dung l□ợng kênh hay khả năng thông qua của kênh.

Theo định nghĩa, khả năng thông qua của kênh là tốc độ cực đại mà tại tốc độ này truyền thông tin trên kênh đó đảm bảo đ- ợc độ tin cậy.

Khả năng thông qua của kênh đ-ợc ký hiệu C; theo định nghĩa này thì tại các tốc độ R<C, cho phép truyền dẫn khả tin trên kênh đó, tại tốc độ R>C thì việc truyền tin trên kênh là không thể đảm bảo tin cậy đ-ợc.

Kết quả cơ bản lý thuyết thông tin của Shanno phát biểu rằng đối các kênh rời rạc không nhớ thì khả năng thông qua đ-ợc cho bởi biểu thức sau.

$$C = Max_{p(x)}I[X;Y]$$
(2.1)

Trong đó **I**[X;Y] là l-ợng thông tin chéo trung bình giữa X (đầu vào kênh) và Y (đầu ra của kênh) việc cực đại hoá đ-ợc thực hiện trên toàn bộ *phân phối xác suất đầu vào của kênh*.

Thông tin chéo trung bình giữa hai biến ngẫu nhiên X và Y đ-ợc định nghĩa là.

$$I(X,Y) = \sum_{x \in X} \sum_{y \in Y} p(x)p(y \mid x) \log \frac{p(x,y)}{p(x)p(y)}$$
(2.2)

Trong đó:

L- ợng thông tin chéo lấy theo log cơ số 2 thì đ- ợc đơn vị bit .

➤ Mô hình kênh BSC:

Khả năng thông qua kênh đ-ợc cho bởi mối quan hệ đơn giản hơn.

$$C = 1 - H_b(\varepsilon) \tag{2.3}$$

Trong đó ε là xác suất chéo của kênh và Hb(.) thể hiện cho hàm Entropy cơ hai.

$$H_b(x) = -x \log(x) - (1-x) \log(1-x)$$
 (2.4)

> Mô hình kênh AWGN:

Kênh tạp âm Gausian trắng cộng AWGN bị hạn chế băng và có công suất vào hạn chế. Kênh này đ- ơc mô hình hoá nh- hình 2.2.

Kênh bị hạn chế băng trong khoảng [-B,B], tạp âm là Gaussian và trắng có mật độ phổ công suất (hai biên) $N_0/2$, và đầu vào kênh là quá trình mà thoả mãn công suất vào han chế là P. Theo Shammon dung l- ợng của kênh này đơn vị bit/s là.

$$C = B \log_2 \left(1 + \frac{P}{N_0 B} \right)$$
 bit/s (2.5)
$$x(t) \qquad H(f) = \Pi \left(\frac{f}{2B} \right)$$

Hình 2.2: Kênh tap âm Gausian trắng công AWGN bi han chế băng

Đối với kênh AWGN rời rạc theo thời gian có công suất vào hạn chế P và ph-ơng sai tạp âm σ^2 , thì khả năng thông qua kênh đơn vị bit/truyền dẫn đ-ợc cho bởi.

$$C = \frac{1}{2} \log_2 \left(1 + \frac{P}{\sigma^2} \right)$$
 bits/kênh (2.6)

2.2. Bài tập và ch□ơng trình:

Dựa vào quan hệ hàm biến thông qua các ví dụ trong các tài liệu, khảo sát giải giá trị của biến số tìm đ-ợc giải giá trị của hàm ⇒ thiết kế ch-ơng trình, thực hiện ch-ơng trình trên Matlab.

Mỗi bài tập thể hiện mối quan hệ hàm và biến đ-ợc viết thành các hàm Matlab kết quả khảo sát quan hệ hàm biến đ-ợc thể hiện trực quan bằng đồ thị t-ơng ứng.

Bài tâp 1:

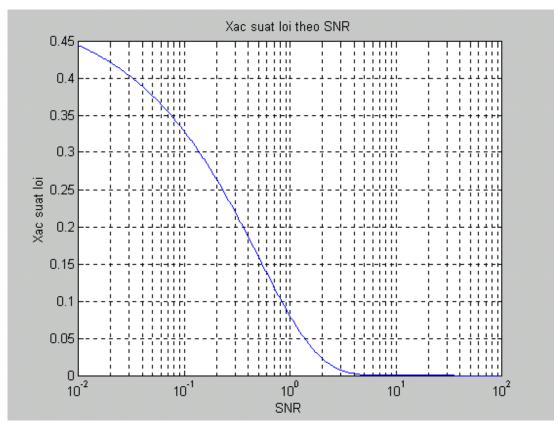
Dung l□ong kênh BSC

Dữ liệu cơ hai đ-ợc truyền trên kênh AWGN dùng BPSK và giải mã quyết định cứng ở đầu ra dùng tách sóng lọc thích hợp tối - u.

- 1. Vẽ xác suất lỗi của kênh theo E_b/N_0 . Trong đó E_b năng l-ợng của bit trong tín hiệu BPSK và $N_0/2$ là mật độ phổ công suất tạp âm với giả thiết E_b/N_0 thay đổi trong phạm vi 20dB đến 20dB.
- 2. Vẽ dung l- ơng của kênh nh- là hàm của E_b/N_0 .

Giải:

1. Xác suất lỗi của BPSK với tách sóng tối - u (biên giới quyết định tối - u) đ-ợc cho bởi $p_e = Q\left(\sqrt{\frac{2E_b}{N_0}}\right)$ vẽ t-ơng ứng đ-ợc cho ở hình 2.3 (xem tài liệu Cơ sở kỹ thuật truyền dẫn vi ba số).



Hình 2.3: Xác suất lỗi của BPSK

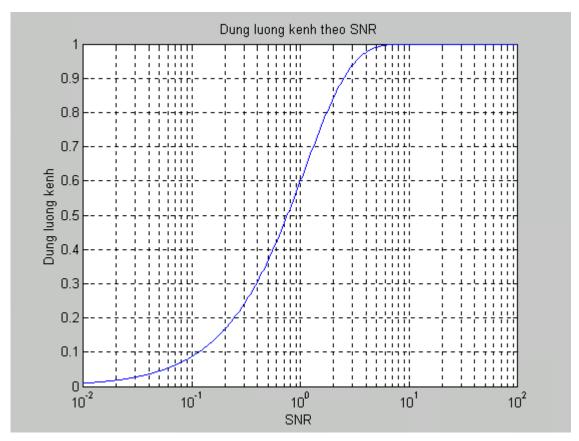
2. Ta dùng mối quan hệ.

$$C = 1 - H_b(p)$$

$$= 1 - H_b\left(Q\left(\sqrt{\frac{2E_b}{N_0}}\right)\right)$$

 $H_b(.)$ thể hiện cho hàm Entropy cơ hai (xem phụ lục1). Đối số của hàm lúc này là $Q\left(\sqrt{\frac{2E_b}{N_0}}\right)$ \Rightarrow biến số E_b/N_0 .

Để vẽ dung 1- ơng kênh C theo E_b/N_0 . Kết quả đ- ợc cho ở hình 2.4.



Hình 2.4: Dung l□ong kênh theo E_b/N₀

Từ hai hình vẽ hãy nhận xét các quan hệ hàm biến.

```
Ch□ong trình Matlab để thực hiện bài tập này đ□ợc cho ở file: CS81
function y=CS81()
gamma_dB = [-20:0.1:20];
gamma = 10.^{gamma} dB/10;
P = Q(sqrt(2.*gamma));
if length(find(P<0)) \sim = 0
  error('không phải là vecor xác suất, thành phần âm');
end
k=length(P);
for i=1:k
 h = -P.*log2(P)-(1-P).*log2(1-P);
end
Capacity = 1.-h;
figure(1);
semilogx(gamma,P);
xlabel('SNR');
title('Xac suat loi theo SNR');
ylabel('Xac suat loi');
grid on;
```

```
figure(2);
semilogx(gamma,Capacity);
xlabel('SNR');
title('Dung luong kenh theo SNR');
ylabel('Dung luong kenh');
grid on;
function h = entropy(p)
% H = ENTROPY(P) cho kết quả tính entropy của vector xác suất P.
if length(find(p<0))~=0
    error('không phải là vecor xác suất, thành phần âm');
end
if abs(sum(p)-1)>10e-10
    error('không phải là vecor xác suất, tổng các phần tử lớn hơn 1');
end
h=sum(-p.*log2(p));
```

Bài tâp 2:

Dung l□ợng kênh Gaussian

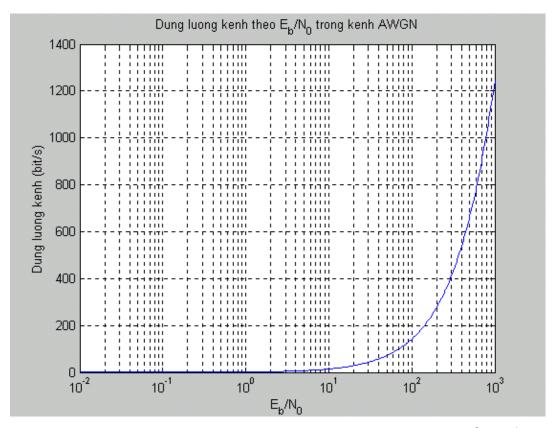
- 1. Vẽ dung l-ợng kênh AWGN có độ rộng băng B=3000Hz nh- là hàm của P/N_0 (E_b/N_0) khi giá trị của P/N_0 nằm trong khoảng [-20 dB đến 30dB].
- 2. Vẽ dung l-ợng kênh AWGN có P/N_0 (E_b/N_0) = 25dB nh- là hàm của B. Đặc biệt xét xem xuất hiện điều gì ? khi B tăng đến vô hạn.

Giải:

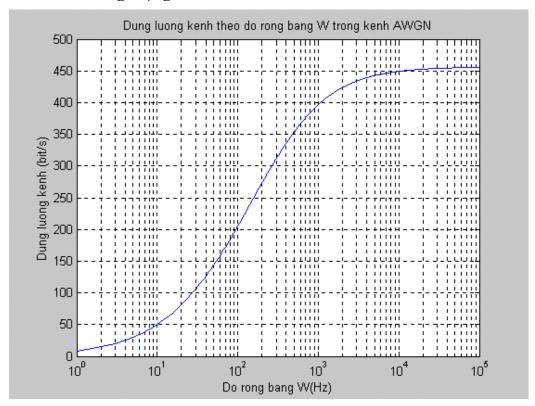
1. Từ công thức.

$$C = B \log_2 \left(1 + \frac{P}{N_0 B} \right)$$

Để khảo sát $C = f \binom{E_b}{N_0}$ cố định độ rộng băng thông B của kênh. Kết quả chạy ch-ơng trình đ-ợc cho hình 2.5.



Hình 2.5: Dung l□ợng kênh AWGN có W=3000Hz nh□ hàm của E_b/N₀



Hình 2.6: Dung l□ọng kênh AWGN có E_b/N₀=25 dB theo (hàm của) B

2. Kết quả xét dung l-ợng kênh nh- hàm của độ rộng băng đ-ợc cho ở hình 2.6. Để khảo sát C = f(B)thì cố định giá trị E_b/N_0

Nhận xét:

Ta thấy, d- ờng nh- khi tỉ số tín hiệu trên tạp âm P/N_0 (SNR, E_b/N_0) hoặc độ rộng băng của kênh B tiến đến không, thì dung l- ơng của kênh cũng tiến đến không.

Tuy nhiên, khi P/N₀ hoặc B tiến đến vô han, thì dung l-ơng kênh xem xét lai khác.

- \Rightarrow Khi P/N_0 tiến đến vô hạn thì dung l-ợng kênh cũng tiến đến vô hạn nh- đ-ợc thấy ở hình 2.5.
- \Rightarrow Khi B tiến đến vô hạn thì dung l-ợng kênh tiến đến giới hạn nào đó, nó đ-ợc xác đinh bởi P/N_0 . Để xác đinh giá trị giới hạn này, ta có.

$$\lim_{W \to \infty} W \log_2 \left(1 + \frac{P}{N_0 W} \right) = \frac{P}{N_0 \ln 2}$$
$$= 1,4427 \frac{P}{N_0}$$

```
Ch□ong trình Matlab thực hiện bài tập này đ□oc cho ở File: CS82
function y=CS82()
disp('Nen nhap E_b/N_0 = [-20:0.1:30], va BW = 3000Hz');
SNR_dB=input('Ban hay nhap vector E_b/N_0 = ');
SNR = 10.^(SNR dB/10);
BW = input('Ban hay nhap Bandwidth = ');
Capacity = BW.*log2(1 + SNR/BW);
figure(1);
semilogx(SNR,Capacity):
title('Dung luong kenh theo E b/N 0 trong kenh AWGN');
xlabel('E_b/N_0');
ylabel('Dung luong kenh (bit/s)');
grid on;
W=[1:10, 12:2:100, 105:5:500, 510:10:5000, 5025:25:20000, 20050:50:100000];
SNR dB = 25;
SNR=10.^(SNR_dB/10);
Capacity = W.*log2(1 + SNR./W);
figure(2);
semilogx(W,Capacity);
title('Dung luong kenh theo do rong bang W trong kenh AWGN');
xlabel('Do rong bang W(Hz)');
```

ylabel('Dung luong kenh (bit/s)'); grid on;

Bài tập 3:

Dung l□ọng của kênh AWGN đầu vào cơ hai

Kênh AWGN đầu vào cơ hai đ-ợc mô hình hoá bởi hai mức tín hiệu vào cơ hai \pm A và tạp âm Gaussian trung bình không có ph-ơng sai σ^2 . Trong tr-ờng hợp này, $X = \{-A, A\}, Y = \Re, p(y|X = A) \sim N(A, \sigma^2)$ và $p(y|X = -A) \sim N(-A, \sigma^2)$.

Vẽ dung l- ợng của kênh này theo (hàm của) A/σ .

Giải:

Do đối xứng nên dung l- ợng kênh đạt đ- ợc từ phân phối đầu vào đồng đều - nghĩa là, có $p(X = A) = p(X = -A) = \frac{1}{2}$. Vì phân phối đầu vào nh- vậy, nên phân phối đầu ra đ- ợc cho bởi.

$$p(y) = \frac{1}{2\sqrt{2\pi\sigma^2}} e^{-(y+A)^2/2\sigma^2} + \frac{1}{2\sqrt{2\pi\sigma^2}} e^{-(y-A)^2/2\sigma^2}$$

và thông tin chéo giữa các đầu vào ra đ- ợc cho bởi.

$$I(X;Y) = \frac{1}{2} \int_{-\infty}^{\infty} p(y|X=A) \log_2 \frac{p(y|X=A)}{p(y)} dy$$
$$+ \frac{1}{2} \int_{-\infty}^{\infty} p(y|X=-A) \log_2 \frac{p(y|X=-A)}{p(y)} dy$$

Thực hiên lấy tích phân và chuyển biến cho kết quả.

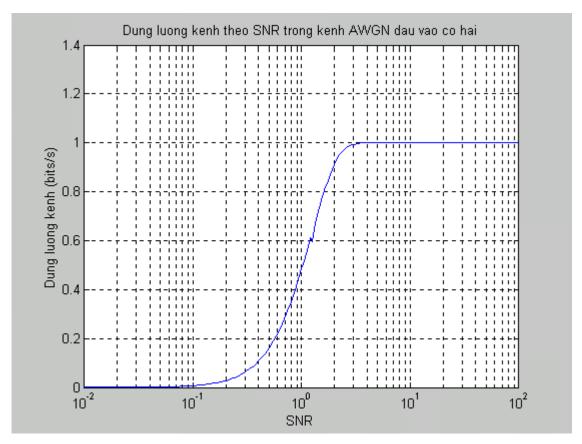
$$I(X;Y) = \frac{1}{2} f\left(\frac{A}{\sigma}\right) + \frac{1}{2} f\left(-\frac{A}{\sigma}\right)$$

Trong dó

$$f(a) = \int_{-\infty}^{\infty} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-(u-a)^2/2} \log_2 \frac{2}{1 + e^{-2au}} du$$

Dùng quan hệ này để tính I(X;Y) cho các giá trị A/σ khác nhau và vẽ đồ thị quan hệ giữa chúng. Kết quả vẽ đ- ợc cho ở hình 2.7.

Ch□ong trình Matlab thực hiện bài tập này đ□oc cho ở File: CS83.



Hình 2.7: Dung l□ong kênh AWGN đầu vào cơ hai nh□ hàm của SNR = A/σ.

```
Ch□ong trình Matlab thực hiện bài tập này đ□ọc cho ở File: CS83
function y=CS83()
a_dB=[-20:0.2:20];
a=10.^(a_dB/10);
for i=1:length(a)
 f(i)=quad(@Quocanh, a(i)-5, a(i)+5, 1e-3, [], a(i));
 g(i)=quad(@Quocanh, -a(i)-5, -a(i)+5, 1e-3, [], -a(i));
 c(i)=0.5*f(i)+0.5*g(i);
end
semilogx(a,c);
title('Dung luong kenh theo SNR trong kenh AWGN dau vao co hai');
xlabel('SNR');
ylabel('Dung luong kenh (bits/s)');
grid on;
function y = Quocanh(u,a)
A = 1./sqrt(2*pi).*exp((-(u-a).^2)/2);
B = log2(2./(1 + exp(-2*a*u)));
y = A.*B;
```

Bài tâp 4:

[So sánh ph□ơng pháp quyết định cứng và quyết định mềm]

Kênh đầu vào cơ hai dùng hai mức $\pm A$. Đầu ra của kênh là tổng của tín hiệu vào và tạp âm AWGN có trung bình không và ph-ơng sai σ^2 . Kênh này đ-ợc dùng trong hai tr-ờng hợp.

 $\underline{Tr \square ong \ hopl}$: Dùng đầu ra trực tiếp mà không thực hiện l-ợng tử hoá (quyết định cứng).

 $\underline{Tr \square \dot{o}ng \ hop2}$: Quyết định tối - u đ-ợc thực hiện trên mỗi mức đầu vào (quyết định mền).

Vẽ dung l- ọng kênh theo (hàm của) A/σ trong mỗi tr- ờng hợp.

Giải:

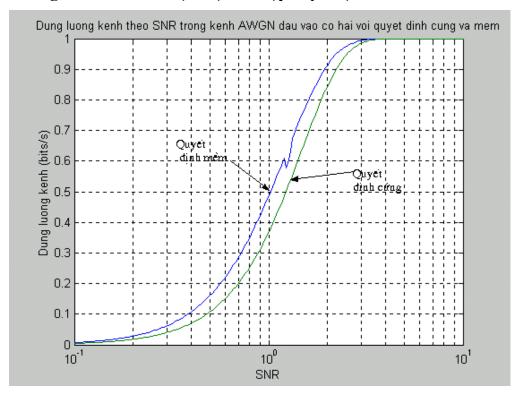
Tr-ờng hợp quyết định mềm t-ơng tự nh- bài tập 3.

Tr-ờng hợp quyết định cứng, xác suất chéo của kênh BSC là $Q(A/\sigma)$. Vì vậy, dung l-ơng kênh đ-ơc cho bởi.

$$C_H = 1 - H_b \left(Q \left(\frac{A}{\sigma} \right) \right)$$

Cả C_H và C_S đều đ-ợc cho ở hình 2.8. Đầu ra giải mã quyết định mềm thực hiện tốt hơn giải mã quyết định cứng tại tất cả các giá trị A/σ , nh- đ-ợc thấy.

Ch□ong trình Matlab thực hiện bài tập này đ□ợc cho ở File: CS84.



Hình 2.8: Dung l \square ọng kênh quyết định cứng C_H và quyết định mềm C_S theo SNR $=A/\sigma$

```
Ch□ong trình Matlab thực hiện bài tập này đ□ọc cho ở File: CS84
function y=CS84()
a_dB=[-13:0.1:13];
a=10.^(a_dB/10);
p = Q(a);
k=length(p);
for i=1:k
 h = -p.*log2(p)-(1-p).*log2(1-p);
c hard = 1.- h;
for i=1:length(a)
 f(i) = quad(@Quocanh, a(i)-5, a(i)+5, 1e-3, [], a(i));
 g(i) = quad(@Quocanh, -a(i)-5, -a(i)+5, 1e-3, [], -a(i));
 c_{soft(i)} = 0.5*f(i) + 0.5*g(i);
end
semilogx(a,c_soft,a,c_hard);
title('Dung luong kenh theo SNR trong kenh AWGN dau vao co hai voi quyet dinh
cung va mem');
xlabel('SNR');
ylabel('Dung luong kenh (bits/s)');
axis([0.1 10 0 1]);
grid on;
function y = Quocanh(u,a)
A = 1./sqrt(2*pi).*exp((-(u-a).^2)/2);
B = log 2(2./(1 + exp(-2*a*u)));
y = A.*B;
```

Bài tâp 5:

[Dung l□ong kênh theo độ rộng băng và SNR]

Dung l- ợng của kênh AWGN hạn chế băng có công suất không đổi P và độ rộng băng B đ- ơc cho bởi.

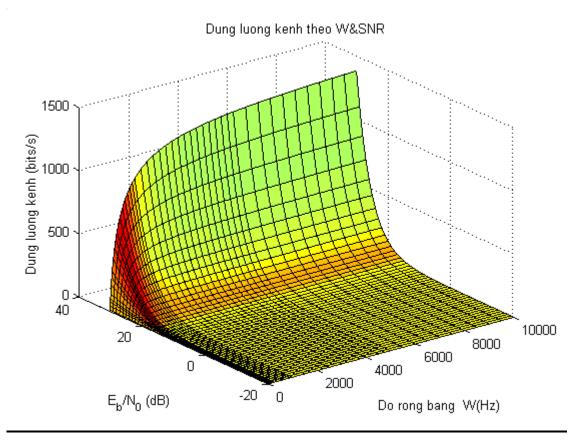
$$C = B \log_2 \left(1 + \frac{P}{N_0 B} \right)$$

Vẽ dung l- ợng kênh nh- hàm của cả hai thông số B và SNR (hay P/N_0).

Giải:

Kết quả vẽ đ-ợc cho ở hình 2.9. l-u ý rằng, khi SNR không đổi thì việc vẽ chuyển thành hình 2.6. Khi B không đổi thì việc vẽ chuyển thành hình 2.5.

Ch□ong trình Matlab thực hiện bài tập này đ□ợc cho ở File: CS85.



Hình 2.9: Dung l□ợng kênh nh□ hàm của hai thông số độ rộng băng B và tỉ số tín hiệu trên tạp âm SNR trong kênh AWGN

Ch□ơng trình Matlab thực hiện bài tập này đ□ợc cho ở File: CS85

function y = CS85

w=[1:5:20, 25:20:100, 130:50:300, 400:100:1000, 1250:250:5000, 5500:500:10000];

 $SNR_dB = [-20:1:30];$

 $SNR = 10.^(SNR_dB/10);$

```
for i=1:45
    for j=1:51,
        c(i,j) = w(i) * log2(1 + SNR(j) / w(i) );
    end
end

k=[0.9, 0.8, 0.5, 0.6];
s=[-70, 35];
surfl(w,SNR_dB,c',s,k);
ylabel('E_b/N_0 (dB)');
xlabel('Do rong bang W(Hz)')
zlabel('Dung luong kenh (bits/s)')
title('Dung luong kenh theo W&SNR');
```

Bài tập 6:

Dung l□ợng kênh AWGN rời rạc

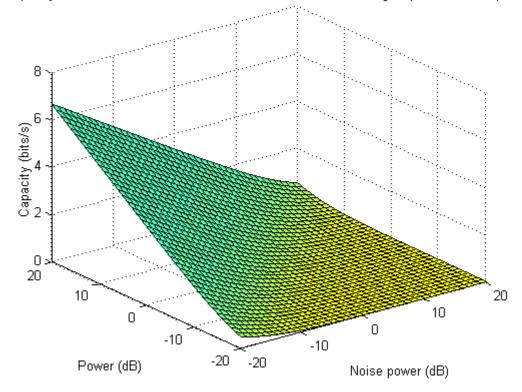
Hãy vẽ dung l-ợng kênh AWGN rời rạc nh- là hàm của công suất đầu vào và ph-ơng sai tạp âm.

Giải:

Kết quả vẽ đ- ợc cho ở hình 2.10.

Ch□ong trình Matlab thực hiện bài tập này đ□ợc cho ở File: CS86.

Capacity of the discrete-time AWGN channel as function of the signal power & noise power



Hình 2.10: Dung l□ợng kênh AWGN rời rạc nh□ hàm của công suất tín hiệu (P) và công suất tap âm (σ²)

```
Ch□ong trình Matlab thực hiện bài tập này đ□ọc cho ở File: CS86
function y = CS86
p_dB=-20:1:20;
np_dB=p_dB;
p=10.^(p_dB/10);
np=p;
for i=1:41,
 for j=1:41,
   c(i,j)=0.5*log2(1+p(j)/np(i));
   echo off;
 end
end
echo on;
k=[0.9, 0.8, 0.5, 0.6];
s=[-70, 35];
surfl(np_dB,p_dB,c',s,k);
ylabel('Power (dB)');
xlabel('Noise power (dB)')
zlabel('Capacity (bits/s)')
title('Capacity of the discrete-time AWGN channel as function of the signal power &
noise power');
```