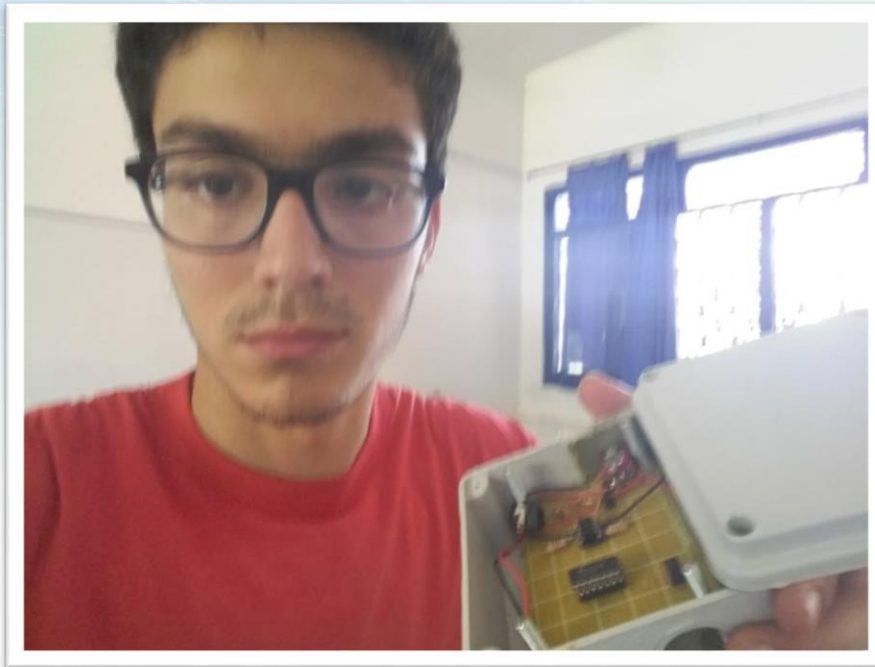


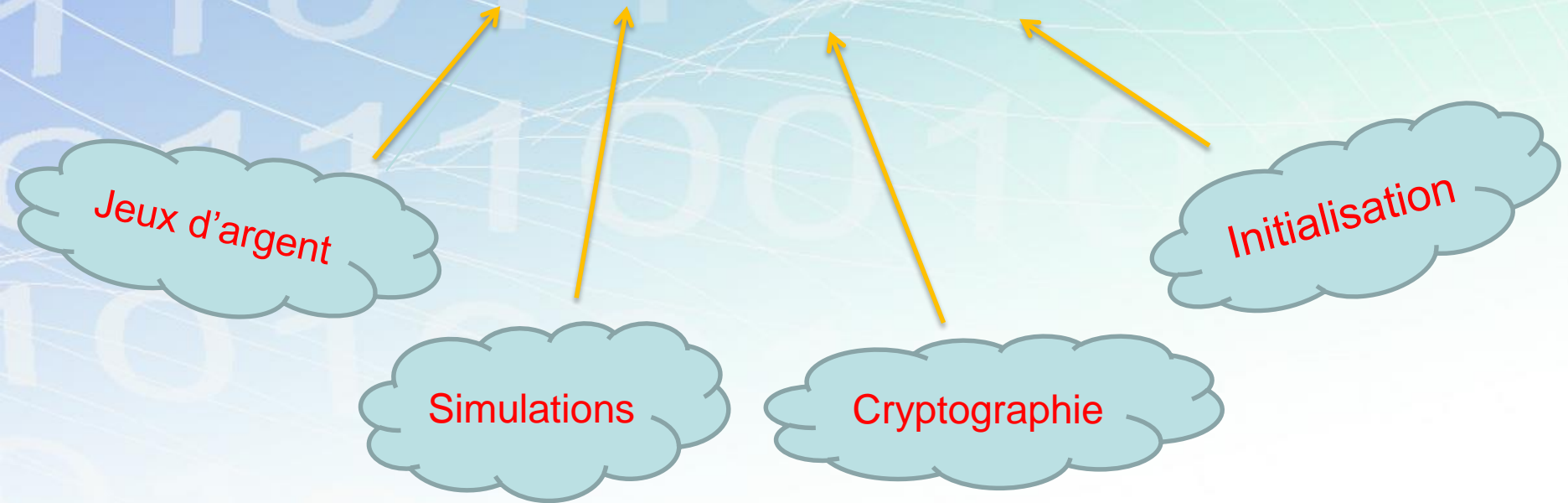
Générateur de nombres aléatoires (GNA)

OUALI Maher

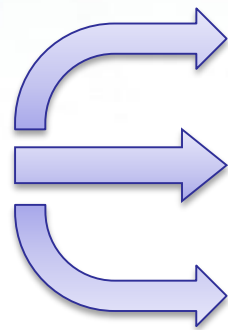


Introduction:

Domaines d'utilité d'un GNA



Exigences d'un GNA



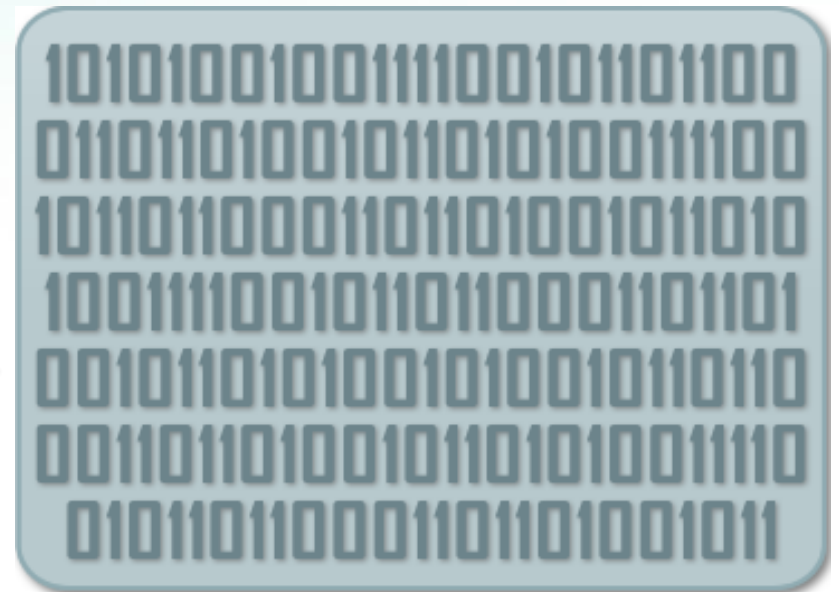
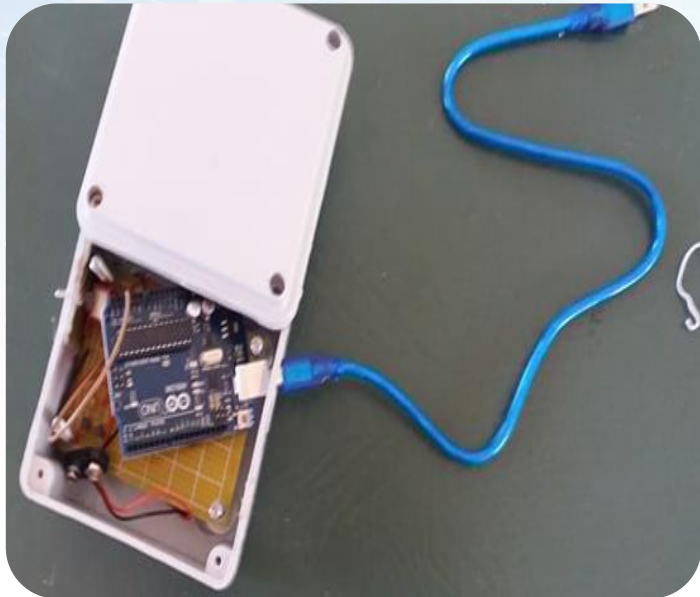
Bon Caractère aléatoire

Rapidité

Immunité

Problématique:

Comment peut-on concevoir un tel système qui va ,d'une part , vérifier les exigences demandées , et d'autre part , être facile à construire ?



Plan:

- Conception et réalisation du GNA
- Vérification du caractère aléatoire à l'aide des tests statistiques
- Protection du système contre les attaques

Conception et réalisation du GNA



1. Phase de conception du GNA

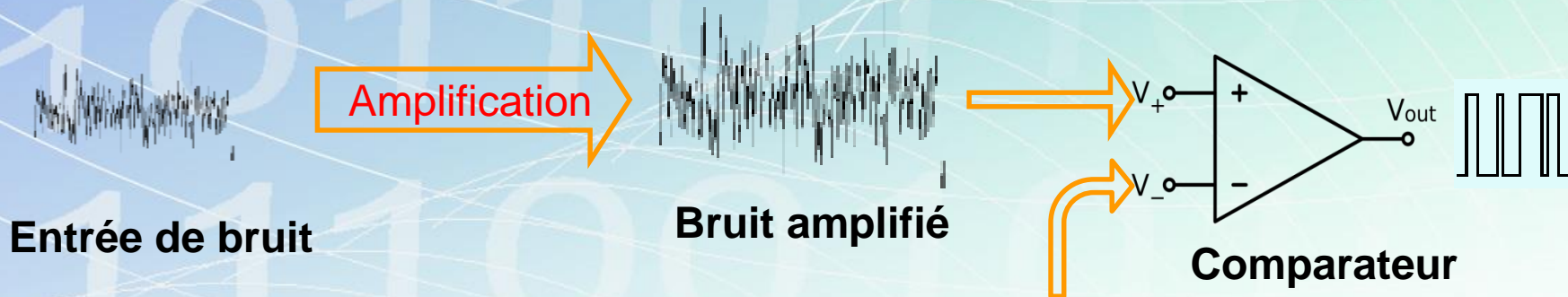
a) Choix de la source d'entropie

Sources d'entropie	Source quantique	Bruit électrique	Gigue d'un oscillateur en anneau
Caractéristiques			
Rapidité	Bonne	Moyenne	Moyenne
Qualité des données	Bonne	Bonne	Moyenne
Difficulté de fabrication	Difficile	Facile	Moyenne
Coût de fabrication	€€€	€	€€

=> On choisit le Bruit électrique comme source d'entropie

b) Principe du fonctionnement du GNA

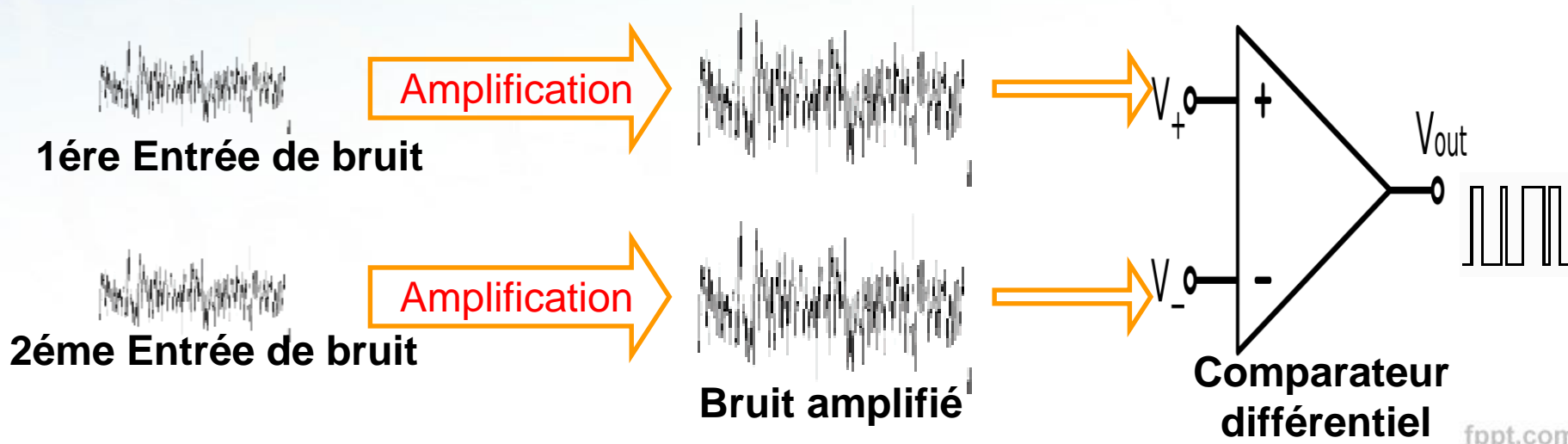
1ère idée:



La moyenne du bruit

Inconvénient majeur: la moyenne est difficile à déterminer.

2ème idée (plus optimale que la 1ère):



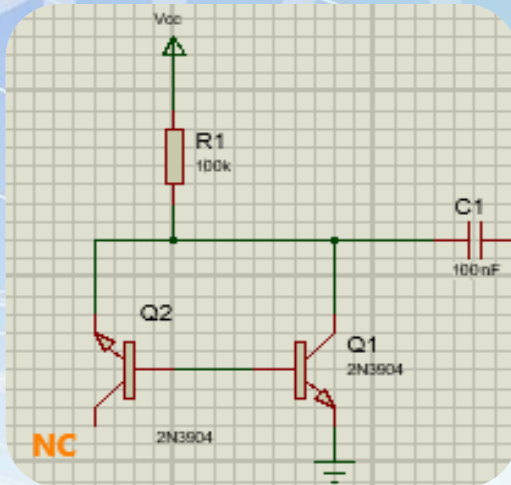
2 . Phase de fabrication du GNA proposé :

a) Génération du bruit:

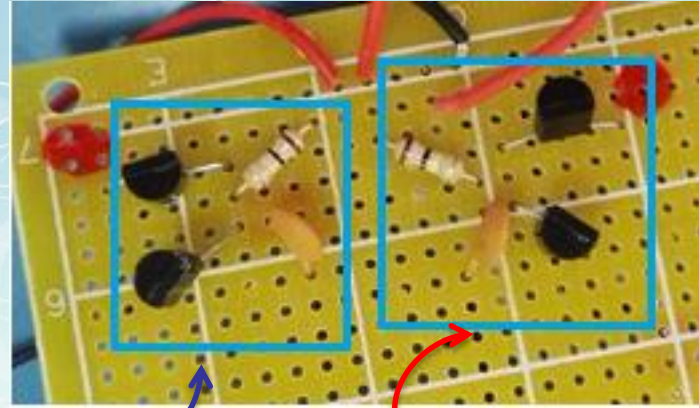
	Bruit thermique (Thermal noise)	Bruit d'avalanche	Bruit de scintillation (Flicker noise)
Amplitude (ordre de grandeur)	$\sim 240\mu V$ ($R=100K\Omega, \Delta f=1MHz, T=20^\circ C$)	$\sim 70mV$ (Transistor NPN)	$100\mu V$
Spectre de fréquence	Constant	Freq $\uparrow \Rightarrow$ Puis \downarrow (faiblement)	En $1/f$
Dépendance de la température	OUI	Faible	NON
Dépendance de la tension	NON	OUI	OUI
Domaine de présence	Tous les conducteurs	Semi-conducteurs	Compsants actifs

=> On choisit le bruit d'avalanche comme source d'entropie à cause de la différence remarquable au niveau de l'amplitude du bruit

Le bruit d'avalanche est créé lorsque la jonction PN est utilisée dans le mode de claquage inverse. Ainsi, on adopte le circuit suivant:



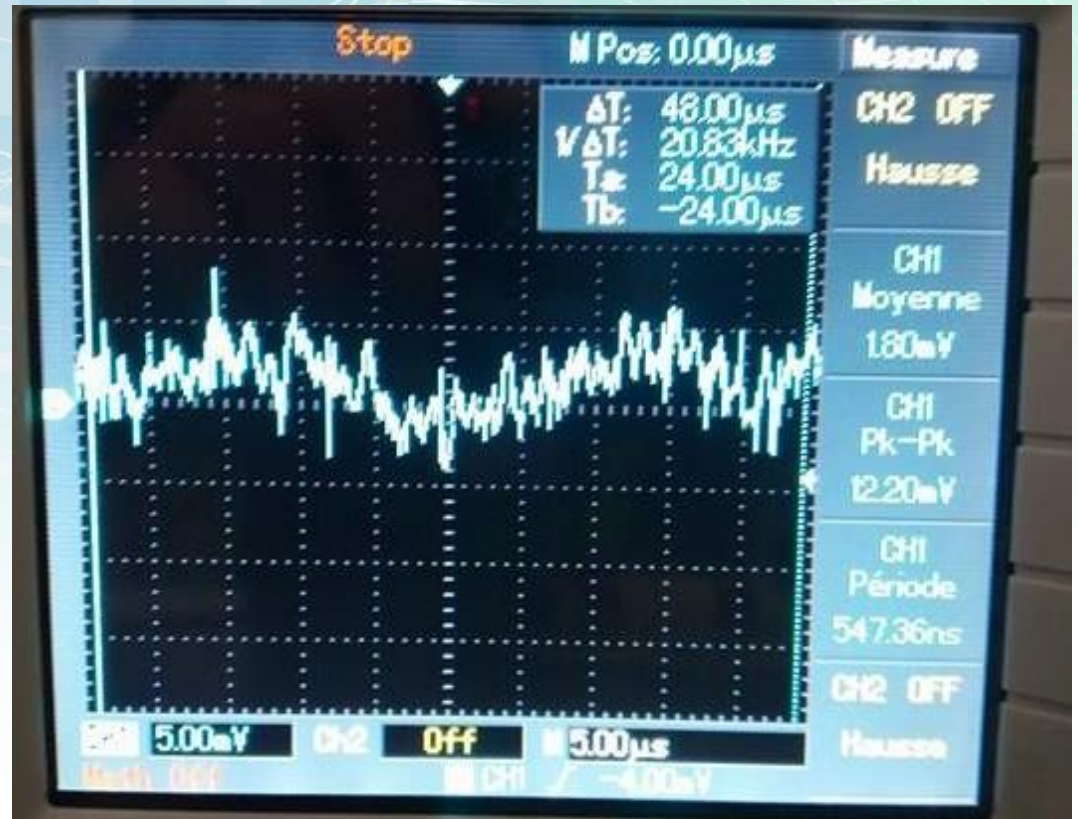
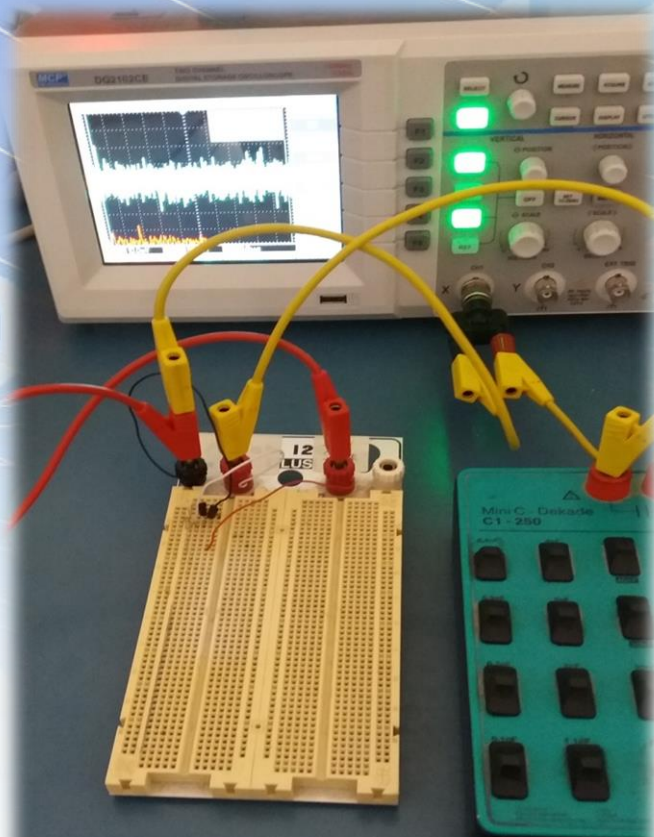
Schématique du circuit



Les deux sources de bruit sur une carte perforée



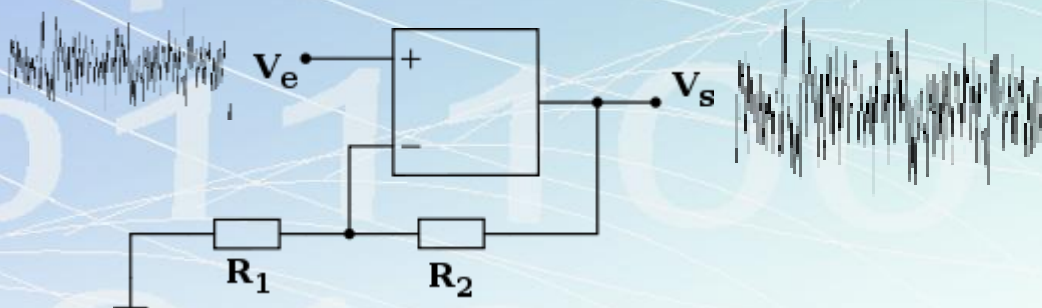
les deux signaux visualisé sur l'oscillo MCP



Implémentation du circuit sur un Breadboard et visualisation du bruit

b) Amplification du bruit

Pour cette phase , on va opter pour un circuit amplificateur non inverseur à base d'un amplificateur opérationnel (TL082).



Gain théorique:
 $G = (1 + R2/R1)$



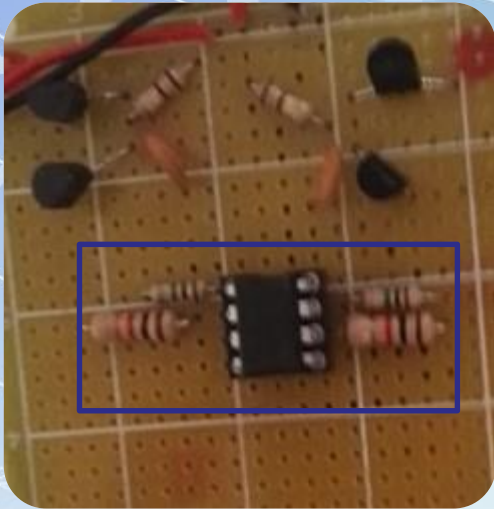
$V_s(\text{Pk-Pk}) = 890 \text{ mV}$

$V_e(\text{Pk-Pk}) = 70 \text{ mV}$

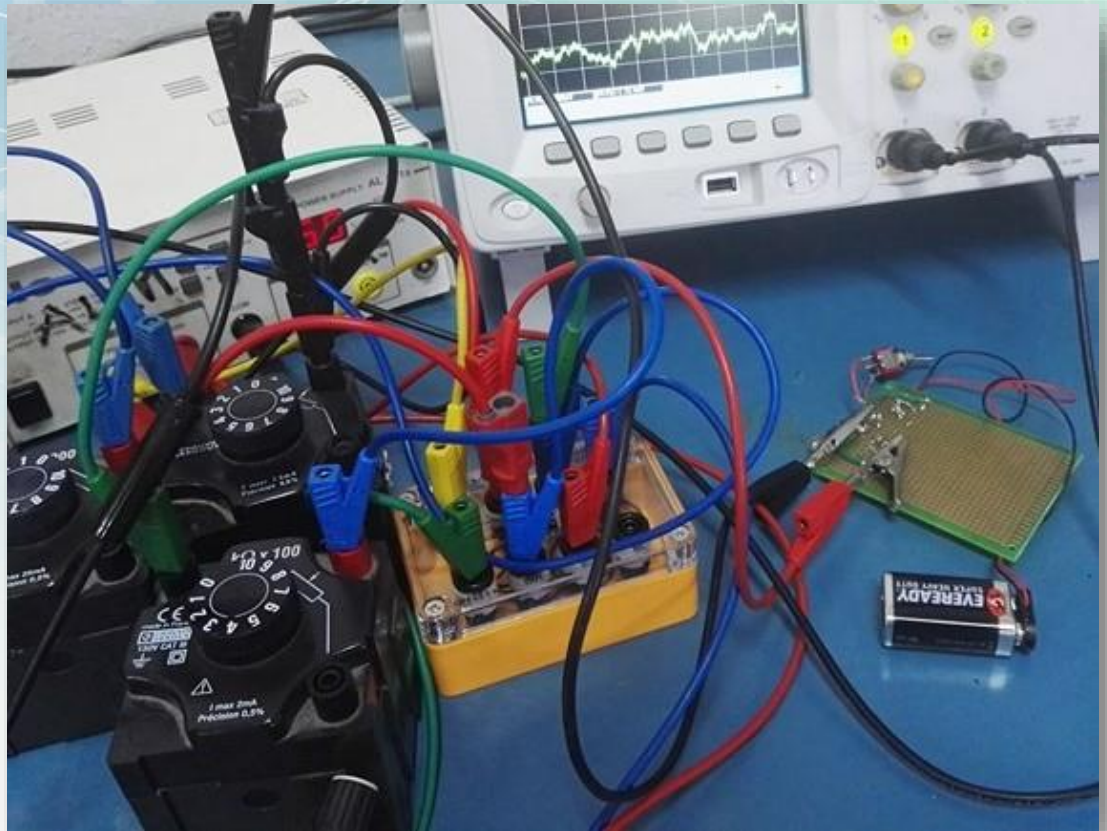
Gain pratique: 12.71

$R2 = 1\text{M}\Omega$ et $R1 = 10\text{K}\Omega \Rightarrow G = 101$

=> On remarque que une différence entre le gain théorique et le gain pratique et c'est due à la bande passant limité ($\Delta f = 2\text{MHz}$) de l'AmpOp qui cause une distorsion du signal et élimine quelques composantes du bruit ce qui diminue le gain.



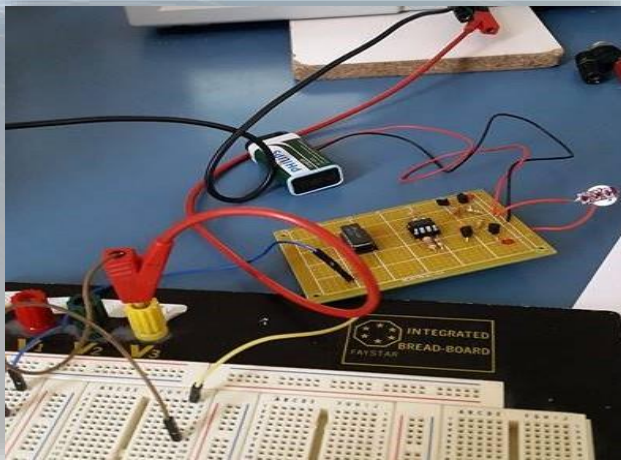
L'amplificateur de bruit sur une
carte perforée (bloc en bleu)



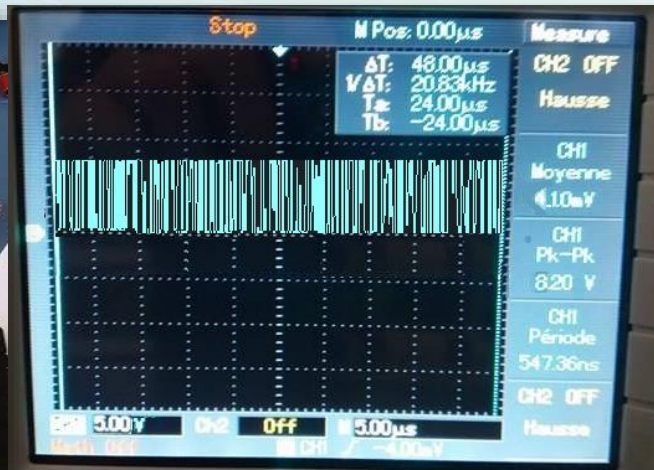
Test de l'amplification avec des
outils du labo de l'électronique

c) Comparaison des deux bruits

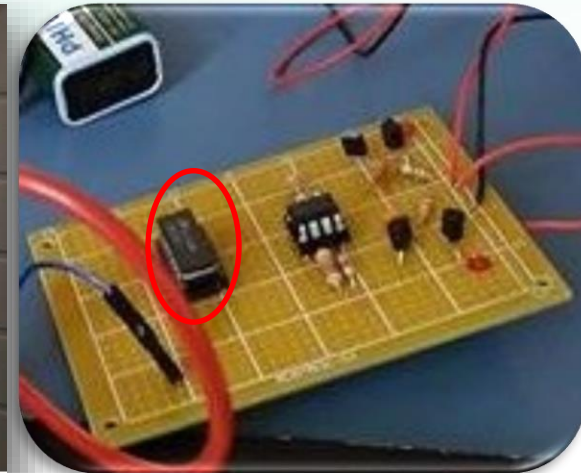
Pour cette phase , on va opter pour un comparateur (LM139j) qui peut détecter une tension minimale de l'ordre de 2 mV donc on peut aisément comparer les deux signaux.



a) Test de la comparaison



b) Visualisation du Vs



c) comparateur sur carte perforée (bloc en rouge)

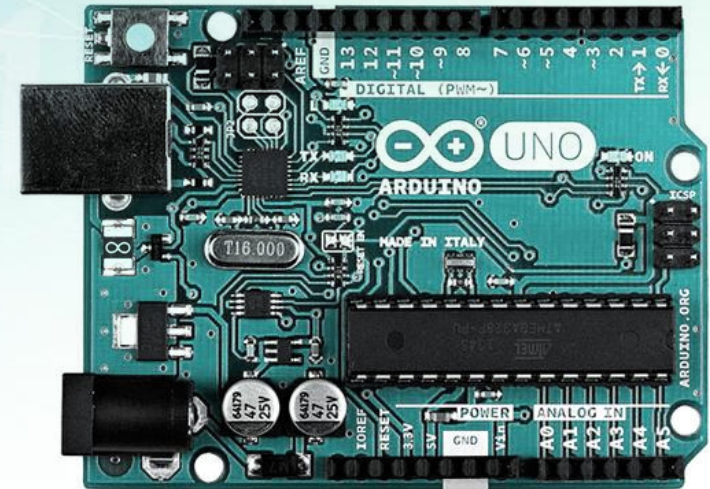
d) Echantillonnage du signal

Pour cette phase , on va utiliser une carte ArduinoUno avec le code suivant:

```
sketch_jun12a | Arduino 1.0.5-r2
Fichier Édition Croquis Outils Aide

sketch_jun12a $
int analogPin = 3;
int val = 0;           // variable to store the value read

void setup()
{
  Serial.begin(9600);   // setup serial
}
void loop()
{
  val = analogRead(analogPin); // read the input pin
  if val == 0
  {Serial.println('1');}
  else
  {Serial.println('0');}
  // debug value
}
```



Débit : 9600 bits / seconde

=> Critère de la rapidité
est validé

Vérification du caractère aléatoire

Le rôle de cette partie est de valider le 1^{er} critère (le plus important):

a) Test visuel: Bitmap Binaire

- Implémentation sur Python:

Principe simple: 1 => Point Noir 0=> Point Blanc

```
from PIL import Image
import numpy as np

### test visuel bitmap image d'une sequence aleatoire
def bitmap(ch):
    n,h=len(ch),int(sqrt(len(ch)))
    data = [[[255*(1-int(ch[h*i+j]))]*3 for j in range(h)]for i in range(h)]
    data = np.array(data, dtype=np.uint8)
    img = Image.fromarray(data, 'RGB')
    img.save('my.png')
    img.show()
```

- Test sur une séquence générée par le GNA:

```

1100011101101000100101000010000100101000110100000100110101
000000110000010001010001010110011110000111101011010011110110
0101100011000100010101110111100111011110010111011000010001
1001111010100100001001101110110101010101110011110001000100
010010111100110000011100100000101001101111101111101110110010000
11101010111100000110110010000011101001110000001011111010111
10110110101101010011001110011111111001010111110101111001
111011001001000001100111001010011100100111101011101011000111
0001001111010110110001010011010100110101011110010111011001
011011011000010001111100101100101011000110010110110000001101
110010001000100011100010110100011011111000011000110001101110
0110000111000001111101010001001000110101001101001110011000
101011001110110101010010100000010110110000100011001111011000
01010011100010011100100001100011000000110111111100111010100
11100100111001101010100000100100101001101101100100111011111
100011110111010010110101100101111111101100100110000101111
1111100110000110101001111100101110010111101101000001010001
100011110110010001111101000010010101011101111011101110100
01000011011000101110110111100110001111001001010010100100011
1011101010011010000101000111110101010011011010101001001000
10010110110101111010000100100110000011100100101000001100000
111100111100001010001101000010011011010010111011100110010011
0101010000000010010100010011001100101101101101100100110000
111110110100100111010111110101001111101011111001001000011
01010100011001011100000000100100101000010001001111101111111
011000010011011010111001010111010111011110101111011101100111
1100111101011010101001110100101000101001110111101100111111
101111001001100000100100100000000110011001001111100001011100
11111101101101110001000101000100000000111010010000000111
101100111101000100000101010010110011111000100010110110111000
1011111010110110011000101000101000101000011000010100

```



Rq: On remarque l'absence d'un motif particulier qui se répète

b) Détermination de la valeur approximative de π par la méthode de Monte Carlo

- 1ère étape: on construit à partir de 16 bits un couple de réels entre 0 et 1 et on le projette sur le plan (x,y).
- 2ème étape: on calcule le nombre 'nbr' de points à l'intérieur du quart du cercle de centre (0,0) et de rayon 1
- 3ème étape: la valeur est $(4 \cdot \text{nbr} / \text{nombre total de couples})$


```

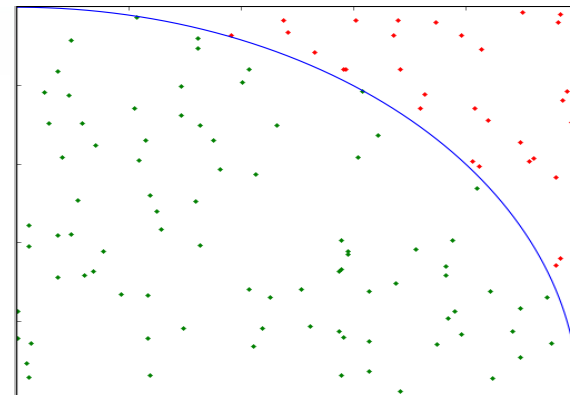
def montecarlo(ch):
    p=len(ch)//8
    T=[]
    for i in range(p):
        if(i%2==0):
            a1=0
            for j in range(8):
                a1+=int(ch[8*i+j])*(1/float(2**(j+1)))
        else:
            a2=0
            for j in range(8):
                a2+=int(ch[8*i+j])*(1/float(2**(j+1)))
        T.append((a1,a2))
    somme_out,somme_in=0,0
    X_in,Y_in,X_out,Y_out=[],[],[],[]
    for i in range(len(T)):
        if(T[i][0]**2+T[i][1]**2>1):
            somme_out+=1
            X_out.append(T[i][0])
            Y_out.append(T[i][1])
        else:
            somme_in+=1
            X_in.append(T[i][0])
            Y_in.append(T[i][1])
    plt.plot(X_in,Y_in,'g.')
    plt.plot(X_out,Y_out,'r.')
    circle()
    plt.show()
    n=len(T)
    approx_pi=4*somme_in/float(n)
    print('la valeur approximative de pi selon la methode monte carlo est ',approx_pi)

```

```

110001110110100010010100000100001001010001101000000100110101
00000011000001000101000101000111000011110101010001110110
01011000110001000101011101111000110111100011011000010001
100111101010001000010011011101101010101110001110001000100
0100101110011000001110010000010100110111101111011010010000
1110101011100000110110010000011101001110000001011111010111
1011011010101101010011001110001111111100101011111010111001
1110110010010000011001110010100111001001111011101011100011
00010001110101101100010100110101001101011110010111011001
01101101100001000111110010110010101100011001010110000001101
110010001000100011100010110100011011111000011000110001101110
011000011100000111110101000100100011010101001101001110011000
10101100111011010101001011011000001011011000010001100111011000
0101001110001001110010000110001100000011011111100111010100
11100100111001101010101000001001010101101110110010011101111
100011111011010010101011111111111110110010011000001010001
111100011100001101010011111001011100101111101101000001010001
1000111101101010010001111101000010010110101110111011101100100
010000110110001011101101111001100011110010010101001010010011
1011101010011010000101000111111010101001101101101010010001000
100101101101011110100001001001100000011100100101000001100000
11110011110000101000110100001001101101001011101100110010011
010101000000000100110010110101101101100100110000
111110110100100101110101111010100111101011111001001000011
0101010001100101110000000010010100001000100111110111111
0110000100110101011100101110101110111101110111011101100111
11001111010101010101110100111010010100010100111011110110011111
1011110010011000001001110000000110011001001111100001011100
1111110110101011110001000101000100000010011101001000000111
1011001111010001000001010100101100111110001000101101111000
101111101101100110001010001000100000010011101001000000111

```



Val_approx = 2.9310344827586206

c) Tests statistiques de NIST (National Institute of Standards and Technology)



(suivant le modèle de NIST)

Le but c'est ne pas d'avoir une séquence aléatoire parfaite mais d'avoir une séquence proche (marge d'erreur prés) du modèle mathématique défini par les chercheurs du NIST .

Critères d'Aléatoire recherchés par NIST:

1. $\text{Freq}(1) = \text{Freq}(0)$

a) Globalement: (Dans la séquence entière) => Test #1: Monobit

Modèle mathématique: $0 \Leftrightarrow -1$ et $1 \Leftrightarrow 1$ puis on somme, ce qui nous donne une variable aléatoire $S \approx B(n, \frac{1}{2})$

Pour 'n' assez grand

Théorème central limite

$S \approx N(0, n)$

- Implémentation sur python du 1^{er} test:

```
from scipy import special
from math import *
def monobittest(ch):
    """monobit test: determiner si la frequence des 1 est egale a celle des 0 """
    n=len(ch)
    if(n>=100):
        s=0
        for i in range(n):
            s=s+(2*int(ch[i])-1)
        k=(abs(s)/sqrt(n))
        print('abs(S)/sqrt(n) : ',k)
        a=(special.erfc(k/sqrt(2)))
        res=bool(a>0.01)
        return(a, ' / le resultat du premier test est ',int(res)*'random'+(1-int(res))*'non_random')
    else:
        return('ERROR !! la longueur de la sequence est insuffisante ')
```

Rq: ce test est critique. S'il n'est pas passé, on ne vérifie pas les autres tests.

b) Localement: (Dans des sous-blocs de longueur M de la séquence binaire)

=> Test #2: FrequencyWithinBlock

Modèle mathématique: $0 \Leftrightarrow -1$ et $1 \Leftrightarrow 1$, lorsque 'M' est assez grand (contrainte du test), on trouve $S_i \approx N(0,1)$ avec $i \in [1..n/M]$

=> $S = \sum S_i^2$ suit la loi de χ^2 avec n/M degrés de liberté

- Implémentation sur python du 2ème test:

```
def frequencybleocktest(ch):
    """frequency within a block test:determiner si la frequence des 1 est
    egale a celle des 0 dans des sous-sequences disjointes"""
    L=[]
    n=len(ch)
    p=n//M
    if (n>=M*p) and (n>=100) and (M>0.01*n) and (M>=20) and (p<100):
        for i in range(p):
            s=0
            for j in range(M):
                s+=int(ch[i*M+j])
            L.append(s/float(M))
        s=0
        for i in range(p):
            s+=(L[i]-0.5)**2
        K=4*M*s
        print('chi squared , ',K)
        a=1-(special.gammainc(p/float(2),K/float(2)))
        res=bool(a>0.01)
        return(a,' / le resultat du deuxieme test est ',int(res)*'random'+(1-int(res))*'non_random')
    else:
        return('ERROR !! la longueur de la sequece est insufisante')
```

2. Périodicité des oscillations entre 0 et 1

- Globalement: (Dans la séquence entière) => Test #3: Runs

Modèle mathématique: $\mathcal{E}_{K+1} = \mathcal{E}_K \Leftrightarrow 1$ et $\mathcal{E}_{K+1} \neq \mathcal{E}_K \Leftrightarrow 0$ puis on somme, ce qui nous donne une variable aléatoire $V \approx B(n, 1/2)$

Pour 'n' assez grand Théorème central limite $\rightarrow V \approx N(2n\theta(1-\theta), 4n\theta^2(1-\theta)^2)$

avec $\theta = \sum \text{des '1'} / n$ (= n/2 cas parfait)

- Implémentation sur python:

```
def runstest(ch):
    """runs test:caracterise l'oscillation entre des 0 et 1 en comptant
    le nombre des series non interrompues des 1 """
    n=len(ch)
    if(n>=100):
        s=0
        for i in range(n):
            s=s+int(ch[i])
        s=s/float(n)
        if(abs(s-0.5)<(2/sqrt(n))):
            v=1
            for i in range(n-1):
                v+=1-int(ch[i]==ch[i+1])
            print('Vn(obs) : ',v)
            k=abs(v-2*n*s*(1-s))
            k1=2*sqrt(2*n)*s*(1-s)
            a=special.erfc(k/float(k1))
            res=bool(a>0.01)
        else:
            a=0.00
            res=False
        return(a,' / le resultat du troisieme test est ',int(res)*'random'+(1-int(res))*'non_random')
    else:
        return('ERROR !! la longueur de la sequence est insuffisante')
```

3. Absence d'un motif particulier

Déterminer le nombre d'occurrence d'un motif cible

a) une série de '1' (ou '0') de longueur -p-: => Test #4: OverlappingTemplateMatch

- 1) On divise la séquence sur N blocs de longueur M et on détermine le nombre d'occurrence 'p' du motif cible dans chaque blocs sans chevauchement même dans le cas où il y a correspondance

2) Incrémenter la fréquence F_p par 1 et puis la comparer à la valeur théorique

b) une séquence apériodique de 1 et 0 de longueur -m-: => Test #5: Non-OverlappingTemplateMatch

- 1) On divise la séquence sur N blocs de longueur 'm' et on détermine le nombre d'occurrence 'p_i' du motif cible dans chaque blocs avec chevauchement dans le cas où il y a correspondance.
- 2) On calcule l'espérance μ et la variance σ^2 .
- 3) On compare les valeurs empiriques aux paramètres théoriques (μ, σ) en utilisant une variable aléatoire qui suit la loi Khi-deux avec N degrés de liberté.

F₀	0.364091
F₁	0.185659
F₂	0.139381
F₃	0.100571
F₄	0.070432
F₅	0.139865

Valeurs théoriques

$$\mu = (M - m + 1) / 2^m.$$

$$\sigma^2 = M \left(\frac{1}{2^m} - \frac{2m - 1}{2^{2m}} \right)$$

$$M = n / N$$

- Implémentation sur python du 4ème test:

```
def overlap_tmpl_match_test(ch, trgt='11111111', long_bloc=1032, nbr_bloc=968):
    n=len(ch)
    val_theor=[0.364091,0.185659,0.139381,0.100571,0.070432,0.139865]
    K=5#need to be 5
    M=long_bloc
    N=nbr_bloc
    b=len(trgt)
    lamda=(M-b+1)/float(2**b)
    nu=lamda*0.5
    if (N*0.070432>5) and (n>=10**4):
        L=[]
        for i in range(N):
            ch1=''
            for j in range(M):
                ch1=ch1+ch[i*M+j]
            L.append(ch1)
        L1=[]
        for i in range(N):
            s=0
            j=0
            while (j<=M):
                if (L[i][j:j+b]==trgt):
                    s+=1
                j+=1
            L1.append(s)
        T=[0]*6
        for i in range(N):
            if (L1[i]>=5):
                T[5]+=1
            else:
                T[L1[i]]+=1
        Xobs=0
        for i in range(K+1):
            Xobs+=( (T[i]-N*val_theor[i])**2)/float(N*val_theor[i])
        print('Xobs : ',Xobs)
        a=1-(special.gammainc(K/float(2),Xobs/float(2)))
        res=bool(a>0.01)
        return(a, ' / le resultat du huitieme test est ',int(res)*'random'+(1-int(res))*'non_random')
    else:
        return('ERROR !! la sequence est de longueur insuffisante')
```

- Implémentation sur python du 5ème test:

```
def nonoverlap_tmpl_match_test(ch, trgt='00000001', nbr_bloc=8):
    """non-overlapping template match test: le but de ce test est de detecter la repetition d'un mot
    n=len(ch)
    N=nbr_bloc
    b=len(trgt)
    M=n//N
    var=M*((1/float(2**b))-((2*b-1)/float(2**(2*b))))
    moy=(M-b+1)/float(2**b)
    print(moy, var) #

    if (N<=100) and (b in range(2,11)) and (M>0.01*n):
        L=[]
        for i in range(N):
            ch1=''
            for j in range(M):
                ch1=ch1+ch[i*M+j]
            L.append(ch1)
        L1=[]
        for i in range(N):
            s=0
            j=0
            while (j<=M):
                if (L[i][j:j+b]==trgt):
                    s+=1
                    j+=3
                else:
                    j+=1
            L1.append(s)
        Xobs=0
        for i in range(N):
            Xobs+=((L1[i]-moy)**2)/float(var)
        print('Xobs : ', Xobs)
        a=1-(special.gammainc(N/float(2), Xobs/float(2)))
        res=bool(a>0.01)
        return(a, ' / le resultat du septieme test est ', int(res)*'random'+(1-int(res))*'non_random')
    else:
        return('ERROR !! la sequence est de longueur insuffisante ')
```

4. Entropie maximale

- 1) On détermine tous les motifs possibles de longueur M bits et on les note C_{mot}^M
- 2) On calcule la fréquence π_{mot} de chaque C_{mot}^M
- 3) On calcule l'entropie de Shanon $E(m) = \sum \pi_{\text{mot}} * \log(\pi_{\text{mot}})$
- 4) On calcule $E(m+1)$, on aura ainsi $\text{ApEn}(m) = E(m) - E(m+1)$

Implémentation sur Python

```
def Approx_entrop_test(ch,m=3):
    n=len(ch)
    if (n>=1000) and (m<int(log(n,2))-5):
        L=[]
        for i in range(2):
            L.append(ch+ch[0:m+i-1])
        lis=[]
        for i in range(2):
            lis.append(toutes_combinaisons(m+i))
        T=[]
        for i in range(2):
            temp=[]
            for j in range(len(lis[i])):
                temp.append(occurence(lis[i][j],L[i]))
            T.append(temp)
        for i in range(2):
            s=0
            for j in range(len(T[i])):
                if (T[i][j] != 0):
                    T[i][j]=T[i][j]/float(n)
                    s+=(T[i][j])*log(T[i][j])
            T[i]=s
        Xobs1=2*n*(log(2)-T[0]+T[1])
        print('Xobs1 : ',Xobs1)
        a1=1-(special.gammaln(2**(m-1),Xobs1/float(2)))
        res=bool(a1>0.01)
        return(a1,' / le resultat du deuxieme test est ',int(res)*'random'+(1-int(res))*'non_random')
    else:
        return('ERROR !! la sequence est de longueur insuffisante ')
```


5. Indépendance

- 1) On construit des matrices binaires (32,32)(contrainte fixée par NIST) à partir de la séquence testée.
- 2) On détermine la probabilité que la matrice ait un rang=32, celle pour un rang=31 et celle pour un rang=30 (le reste est négligeable).
- 3) On compare les données empiriques aux valeurs théoriques (voir tableau) à l'aide d'une variable aléatoire qui suit la loi khi-deux ayant 2 degrés de liberté.

```
def matrice_binaire_test(ch):
```

```
    val_theor=[0.2888,0.5776,0.1336] #
```

```
    n=len(ch)
```

```
    Q,M=32,32 #ligne
```

```
    #colonne #valeurs theoriques due aux approximations considerees
```

```
    if (n>=38*M*Q):
```

```
        L=[]
```

```
        p=n// (M*Q)
```

```
        l=0
```

```
        for i in range(p):
```

```
            L1=[]
```

```
            for j in range(M):
```

```
                L2=[]
```

```
                for k in range(Q):
```

```
                    L2.append(int(ch[l]))
```

```
                    l+=1
```

```
                L1.append(L2)
```

```
            L.append(np.matrix(L1))
```

```
        L2=[np.linalg.matrix_rank(L[i]) for i in range(len(L))]
```

```
        L1=[0,0,0]
```

```
        for i in range(p):
```

```
            if (L2[i]==M):
```

```
                L1[0]+=1
```

```
            elif (L2[i]==M-1):
```

```
                L1[1]+=1
```

```
            else:
```

```
                L1[2]+=1
```

```
        Xobs=((L1[0]-p*val_theor[0])**2/float(p*val_theor[0]))+((L1[1]-p*val_theor[1])**2/float(p*val_theor[1]))+((L1[2]-p*val_theor[2])**2/float(p*val_theor[2]))
```

```
        print('Xobs : ',Xobs)
```

```
        a=1-(special.gammainc(1,Xobs/float(2)))
```

```
        res=bool(a>0.01)
```

```
        return(a, ' / le resultat du cinquieme test est ',int(res)*'random'+(1-int(res))*'non_random')
```

```
    else:
```

```
        return('ERROR !! longueur de sequence insuffisante ')
```

Implémentation sur Python

P₃₂	0.2888
P₃₁	0.5776
P₃₀ (et <30)	0.1284

Valeurs théoriques

- Résultats obtenus à partir d'une séquence de 10^6 bits générée par le circuit:

Test	Valeur de Probabilité	Conclusion
<u>Monobit Test</u>	0.1323	Acceptée
<u>FrequencyWithinBlock</u>	0.8814	Acceptée
<u>Runs Test</u>	0.5461	Acceptée
<u>Test de correspondance du motif '1111' sans chevauchement</u>	0.1634	Acceptée
<u>Test de correspondance du motif '0001' avec chevauchement</u>	0.0582	Acceptée
<u>Entropie Approximative</u>	0.3994	Acceptée
<u>Matrice Binaire</u>	0.8399	Acceptée

=> Critère de la qualité de données est validé

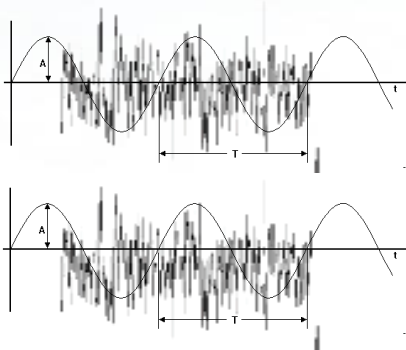
Protection du GNA contre les attaques

Les GNA sont toujours **en danger** à cause des attaques externes qui puissent se produire.

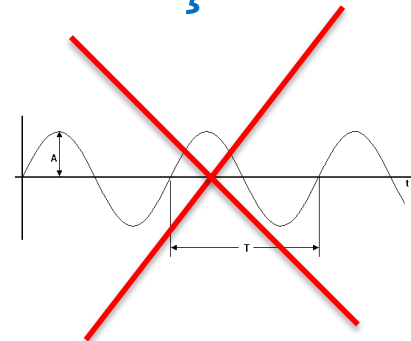
Parmi ces attaques, on cite :

a) Injection de fréquence ou tension:

Le pirate essaie de saturer le système avec cette technique pour avoir une série de 1 ou 0 par exemple mais avec la comparaison différentielle toute fréquence ajoutée va être éliminée car elle affecte les deux sources de la même façon.



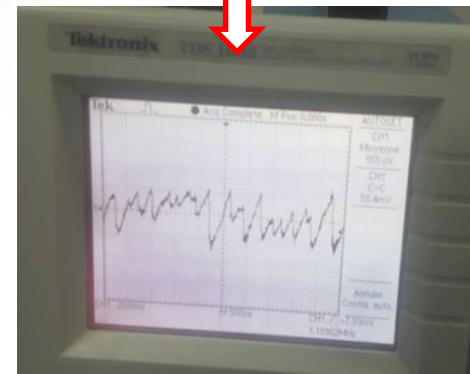
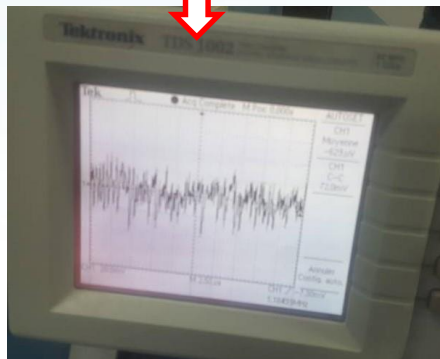
Comparaison
Différentielle



b) Variation de la température:

Cette technique menée par l'agent externe vise à changer les caractéristiques des composants en variant la température pour diminuer la qualité du bruit généré.

Echauffement	Refroidissement
Séchoir	Module à effet Peltier
80°C	10°C



=> On remarque un faible changement au niveau du signal du bruit, ainsi, le critère de l'immunité est validé

Conclusion:

On conclut à la fin que la mise en place d'un GNA de haute performance demande une démarche scientifique approfondie qui couvre plusieurs domaines.

