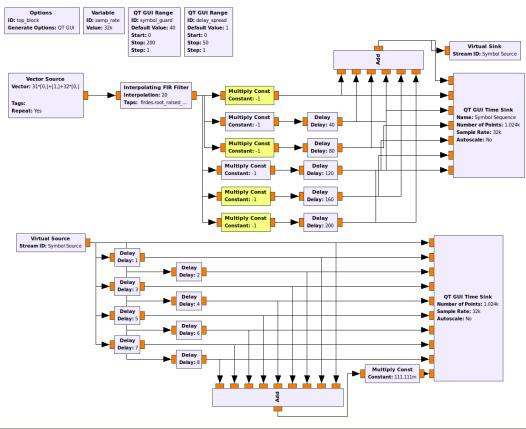
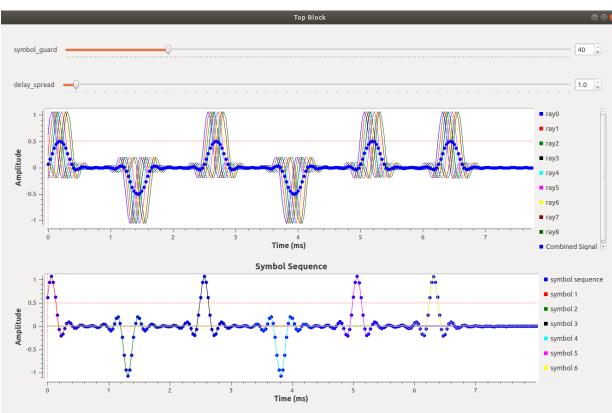
LAB 4

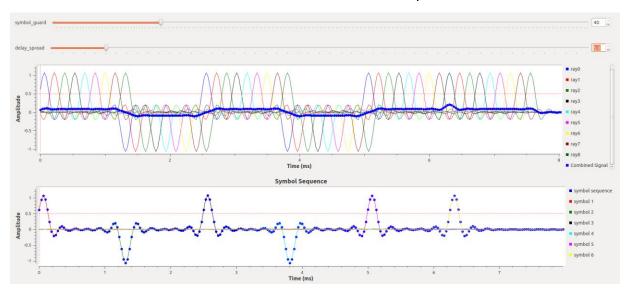
יוחאי תבל 207235052 שיר משה 318492667

Experiment 1 Instructions – Inter-Symbol Interference

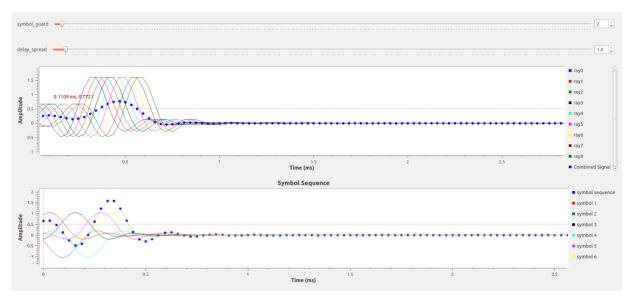




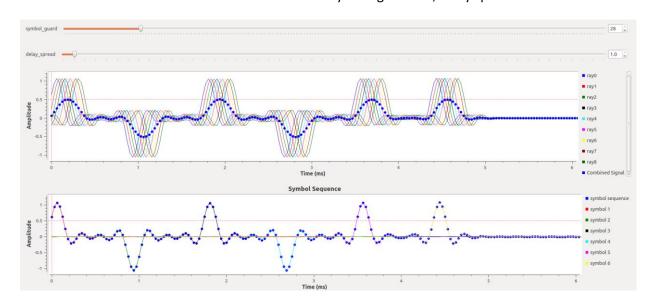
- :inter symbol interference יש .a
- symbol guard = 40, delay spread = 5 . 1 delay spread שיש הפרעה בשידור של הסימבולים בערוץ. הגדלנו את הפרעה בשידור של מה שגרם לכך שזמן שידור הסימבול קטן יותר מזמן הדיליי, וקיבלנו חיבורים של סימבולים שונים מקרניים שונות.



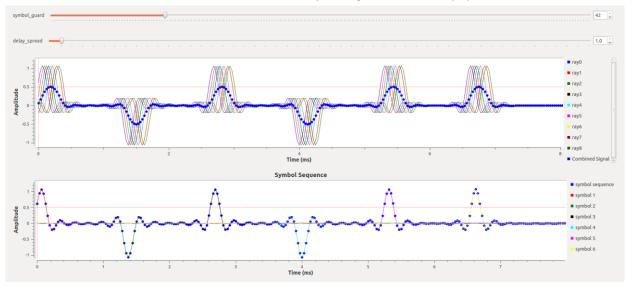
symbol guard = 2, delay spread = 1 .2 הפעם צמצמנו את המרווח בין הסימבולים עוד בבניית הסיגנל. מה שגרם לחפיפה בין הסימבולים והסיגנל ששודר היה מעוות מלכתחילה.



בהם אין הפרעה וניתן לפענח את מקרים בהם אין הפרעה 2 .b symbol guard = 2, delay spread = 1 .1



symbol guard = 42, delay spread = 1 .2



כעת יש מספיק מרווח בין הסימבולים בעת שבונים את הסיגנל . בנוסף יש מספיק דיליי בין הקרניים השונות, וכאשר סוכמים את כל הקרניים המתקבלות במקלט, ניתן לזהות כל סימבול בנפרד ואין חפיפה שפוגעת בגילוי.

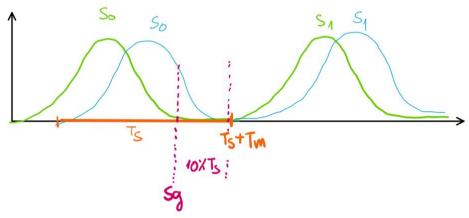
$$T_m = delay spread$$

$$T_s = symbol duration$$

$$T_s = symbol \ duration$$
 $R = symbol \ rate = \frac{1}{T_s}$

. נחפש של עד 10 כך שתתקבל חפיפה בין 2 סימבולים שונים של עד 30 אחוז $S_g = symbol\ guard$

הסיגנל הירוק הוא המהיר ביותר, ובכחול – האיטי ביותר. נשים לב שהדרישה היא חפיפה בין שני סימבולים שונים של עד 10 אחוז, כלומר נאפשר מצב בו s1 – הסימבול השני (בסיגנל המהיר), יחפוף עד 10 אחוז עם s0 הסימבול הראשון (מהסיגנל האיטי):



$$S_g = (T_s + T_m) - 0.1 * T_s = T_m + 0.9T_s = T_m + 0.9 * \frac{1}{R}$$

מינימלי נקבל שהדיליי בין הקרן הראשונה לקרן האחרונה הוא delay spread = 1.

$$8 * 1 - 0 = 8 ms$$

$$B_{c_min} = \frac{1}{T_m} = \frac{1}{8*10^{-3}} = 125 \, Hz$$
 נחשב את ה

עבור 60 delay spread מקסימלי נקבל שהדיליי בין הקרן האחרונה לקרן האחרונה הוא

$$8 * 50 - 0 = 400 \, ms$$

$$B_{c_max} = \frac{1}{T_m} = \frac{1}{400*10^{-3}} = 2.5 \, Hz$$
 נחשב את ה B_c המתאים:

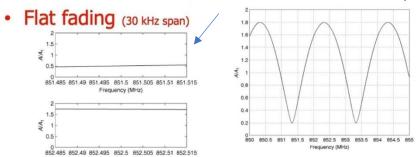
$$2.5 \ Hz \le B_c \le 125 \ Hz$$
 סה"כ

4. את הזמן בין הסימבולים נרצה למלא במידע שידוע מראש למקלט ולמשדר ולא להשאיר ריק כמו קודם בניסוי, נשתמש בטריק מהמעבדה ברשתות מחשבים. בין כל שני סימבולים נשדר 1 לוגי ברצף – למשל 6 רצוף, ולאחר מכן נשדר 0 לוגי. ברגע שהמקלט יזהה את הירידה ל 0 הוא ידע שכעת מגיע סימבול מהמידע שנשלח ויזהה אותו. הסיבה שנשלח 1 בין השידורים היא משום שכך נוכל לוודא את החיבור כל העת בין המקלט למשדר ואם תהיה תקלה והקו ייפול נוכל להבחין בכך – מה שלא ניתן אם לא משדרים דבר.

:Multipath delay spread .5

- Flat fading

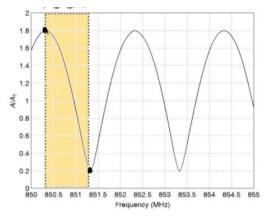
.delay spread רוחב הפס של הסיגנל קטן מרוחב הפס של הערוץ, או כשאר זמן שידור הסימבול קטן מ $B_{\mathcal{C}}$ אותה השפעה נמוך (בסדר גודל) מה $B_{\mathcal{C}}$, בטווח זה כל התדרים יחוו את אותה השפעה מהערוץ ובערך את אותה הנחתה.



Frequency Selective Fading

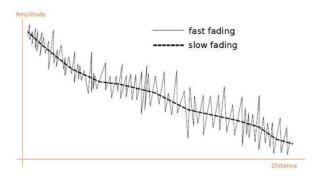
כאשר זמן שידור הסימבול גדול מה delay spread יש חפיפה בין שידור הסימבולים השונים מה שגורם להתאבכויות בונות/ הורסות בטווח תדרים קטן. בנוסף אם טווח תדרים של הסיגנל גדול מה B_c , יהיו תדרים שיחוו הנחתה גבוהה בערוץ וכאלה שיחוו הנחתה נמוכה.



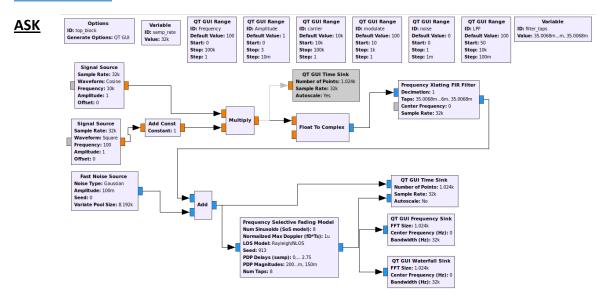


:Doppler Spread

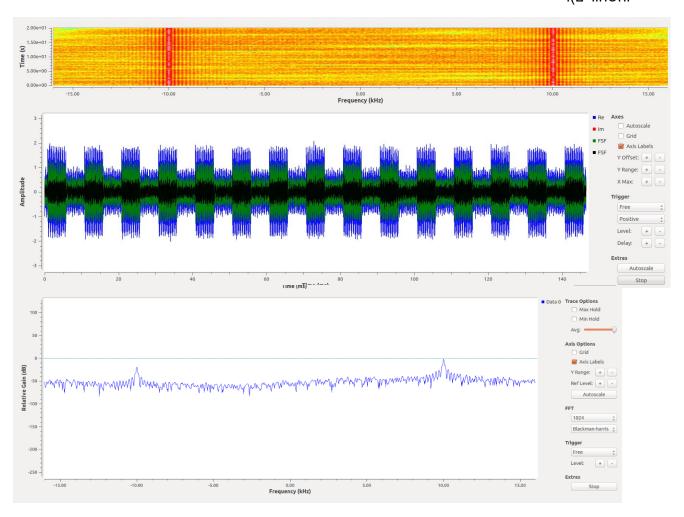
הסימבול האמפליטודה והפאזה חוות שינויים חדים. T_c קטן מזמן שידור הסימבול האמפליטודה והפאזה חוות שינויים חדים. Slow Fading – במצב ההפוך, בו ה T_c גדול מזמן שידור הסימבול האמפליטודה והפאזה חוות שינויים – קטנים, והאות יחסית קבוע.

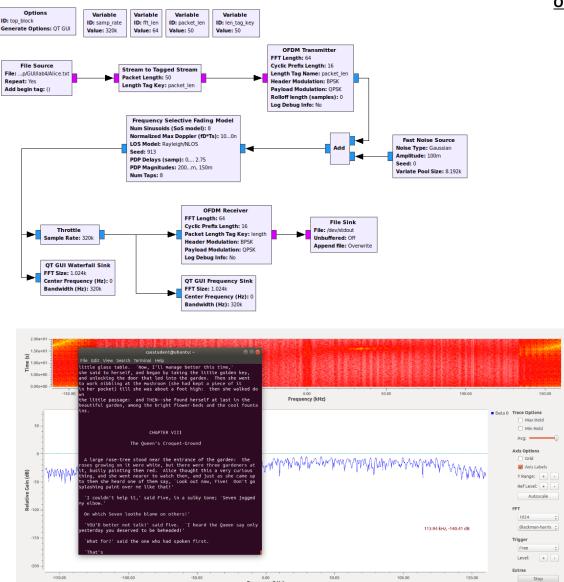


Part 2 - Fading



אפשר לראות את ההפרעה לאות לאחר השפעה של frequency selective fading (האותות הירוקים והשחורים):





ניתן לראות שכעת הטקסט מגיע ללא שגיאות. למרות שיש את ההפרעה של selective fading ניתן לראות שכעת הטקסט מגיע ללא שגיאות. למרות שיש את ההפרעה של OFDM.

Experiment 2 Questions

1. זמן קוהרנטי – טווח זמן בו אנו מצפים שהאמפליטודה של האות תהיה יחסית זהה (לא תחווה שינוי משמעותי), בפרק זמן זה נניח שהערוץ משפיע בצורה קבועה על האות.

$$T_{coh} = \frac{9}{16\pi f_d}$$

רוחב פס קוהרנטי – טווח תדרים בו הקורולציה מספיק חזקה, בטווח זה הערוץ משפיע על התדרים השונים בצורה דומה. 2. כאשר האות נשבר ומגיעות למקלט כמה קרניים, שעוברות מרחקים שונים- הן מגיעות בזמנים שונים. לפי חישוב האמפליטודה שראינו בהרצאה ראינו שהפרש הזמנים משפיע על התאבכות שונים. לפי חישוב האמפליטודה שראינו בהרצאה ראינו שהפרש , $f_{n-n}=\frac{1}{t_1-t_2}$, לפאך בונה/ הורסת. למשל עבור 2 קרניים טווח התדרים בין פיק לפיק יהיה מצומצם בין כל שני t_1-t_2 זה הפרש הדיליי. נשים לב שאם הדיליי גבוה- טווח התדרים יהיה מצומצם בין כל שני פיקים – כלומר נחווה frequency selective fadig , נראה שינויים משמעותיים בטווח תדרים זה.

בנוסף, אם הדיליי יהיה נמוך, נקבל טווח תדרים רחב בין שני פיקים (זמן מחזור של האות יקטן), ונקבל יותר תדרים בעלי השפעה דומה- כלומר flat fading.

$$T_d = 5 * 10^{-6}$$
 s $BW = 1 MHz$.3

נחשב את ה B_{coh} ונשווה לBW של הסיגנל:

$$BW = 1 MHz > B_{coh} = \frac{1}{T_d} = \frac{1}{5 * 10^{-6}} = 0.2 MHz$$

ולכן לפי ההרצאה מדובר ב frequency selective fadig

$$T_d = 3.5*10^{-6} \, s$$
 $BW = 50 \, KHz = 50*10^3 Hz$.4. (נניח שציר הזמנים ביחס ל LOS – הקרן הכי מהירה)

(נחשב את ה B_{coh} ונשווה לBW של הסיגנל:

$$BW = 50 \text{ KHz} < B_{\text{coh}} = \frac{1}{T_d} = \frac{1}{3.5 * 10^{-6}} \approx 285 \text{ KHz}$$

flat fadig ולכן לפי ההרצאה מדובר ב

5. נתונים 4 סיגנלים:

$$\sigma_{d} = \sqrt{\langle t_{k}^{2} \rangle - \langle t_{k} \rangle^{2}}$$

$$\langle t_{k}^{2} \rangle = \frac{1}{0.01 + 0.1 + 0.1 + 1} (0.01 * 0^{2} + 0.1 * 1^{2} + 0.1 * 2^{2} + 1 * 5^{2}) = \frac{25.5}{1.21} \mu sec$$

$$\langle t_{k} \rangle = \frac{1}{0.01 + 0.1 + 0.1 + 1} (0.01 * 0 + 0.1 * 1 + 0.1 * 2 + 1 * 5) = \frac{5.2}{1.21} \mu sec$$

$$\sigma_d = \sqrt{\frac{25.5}{1.21} - \left(\frac{5.2}{1.21}\right)^2} = 1.61 \,\mu sec$$

$$B_{coh} = \frac{1}{5\sigma_d} = \frac{1}{5*1.61*10^{-6}} = 124223 \,Hz$$

Part 3 – Orthogonal Frequency-Division Multiplexing

Theoretical Questions

- 1. כאשר רוחב הפס של ערוץ השידור רחב, האות הנשלח יחווה frequency selective ... אם נחלק את הערוץ ל N תתי ערוצים, כל אחד מהם יקבל רוחב פס קטן יותר, fading ... ובכל תת ערוץ האות יחווה flat fading ... כלומר השפעת הערוץ על האות תהיה יחסית קבועה בכל תת ערוץ.
- בנוסף, כשאר רוחב הפס גדול קצב שידור הסימבול גבוהה, מה שיכול ליצור חפיפות בין הסימבולים (אם זה עובר את הdelay spread) , כאשר נחלק את הערוץ, נוריד את קצב השידור בכל תת ערוץ ולא נקבל דריסה או חפיפה של הסימבולים.
- בנוסף, ע"מ להימנע מחפיפת סימבולים בין תדרים שונים (של כל תת ערוץ) נשתמש ב guard band, ונוסיף טווח תדרים ריק בין התדרים הנושאים השונים.
- 2. כאשר רוחב הפס של ערוץ השידור רחב, האות הנשלח יחווה frequency selective ... לאשר רוחב הפס של ערוץ השידור רחב, האות מתני לאחד מהם יקבל רוחב פס קטן יותר, fading , אם נחלק את הערוץ ל N תתי ערוצים, כל אחד מהם יקבל רוחב פס קטן יותר, ובכל תת ערוץ האות יחווה flat fading כלומר השפעת הערוץ על האות תהיה יחסית קבועה בכל תת ערוץ.
 - length of multicarrier symbol < coherence time . א. 3 נרצה שהערוץ יהיה יחסית קבוע לאורך שידור הסימבול.
 - multipath delay spread > length of multicarrier symbol ב. delay spread גרצה ששידור הסימבול יהיה מהיר יותר מה
- א. פונקציות הבסיס של IDFT/DFT הן סינוס וקוסינוס, כאשר מוצא ההתמרה הוא קומבינציה של שתי הפונקציות הללו.
- ב. כאשר עושים התמרת IDFT ממירים את הדגימות של הסיגנל מהתדר לזמן, כאשר בנוסחה וDFT ב. כאשר עושים התמרת יש הכפלה בפונקציות הבסיס $(x[n] = \sum_{k=0}^{N-1} X[k] \, e^{rac{j2\pi nk}{N}})$, כאשר ניתן לראות שמשנים את התדר לכל סימבול.
 - ג. במקלט אנו מקבלים את הדגימות של הסיגנל בזמן, ואז מבצעים DFT:
- ואז מקבלים את הדגימות המקוריות בתדר IDFT ההתמרה ההפוכה $[k] = \sum_{k=0}^{N-1} x[n] \, e^{rac{j2\pi nk}{N}}$ לפני ההתמרות.

Cyclic Prefix

5. יתרונות:

- י כך שמרחיב את הזמן בין שידור inter-symbol interference לפתור את הבעיה של הסימבולים.
 - חלק מהנתונים משודרים שוב, גורם לאות להיות עמיד יותר לשגיאות מהערוץ.
 - ניתן לבצע קונבולוציה ציקלית במקום קונבולוציה רגילה- קל יותר למימוש.

חסרונות:

- שידור של דברים כפולים, מפחית את קיבולת הערןץ.
- . כל שידור של סימבול מתארך (נוסף לו Td) ולכן דורש יותר אנרגיה לשידור. \cdot
 - זמן השידור גדל לכל סימבול- מוסיף דיליי למערכת.

- 6. אם נבצע הרחבה מחזורית מספיק גדולה נקבל שיוויון בין הקונבולוציה הציקלית שקלה לחישוב לבין הקונבולוציה הליניארית שאותה אנחנו רוצים לחשב.
 - .7 א. נתונים:

$$BW = 20 \text{ MHz}$$

length simbol (with CP) = $4\mu s$
 $CP = \frac{4}{5}\mu s = 0.8 \mu s$

מרווח התדרים של תתי הערוצים:

space =
$$\frac{1}{length \ simbol - CP} = \frac{1}{3.2 \ \mu s} = \frac{1}{3.2 * 10^{-6}} = 312500 \ Hz$$

מספר תתי ערוצים יהיה:

$$N = \frac{20 * 10^6}{312500} = 64$$

ב. כעת שולחים פקטה שמכילה: 2 סימבולים – preamble , ועוד 100 סימבולים של מידע. 4 תתי ערוצים לא מעבירים מידע.

סה"כ נוכל לשלוח בערוץ את כמות הביטים שנשלחים בכל תת ערוץ כפול מספר הערוצים:

יכל סימבול מיוצג ע"י 2 ביטים, כלומר בכל תת ערוץ נוכל לשלוח 2 ביטים. סה"כ QAM-4 כל סימבול מיוצג ע"י 2 ביטים, כלומר סה"כ נוכל לשלוח במקביל מספר הערוצים הפעילים 60=4-64, כלומר סה"כ נוכל לשלוח במקביל

60 * 6 * 102 = 36720 bit.

- $60*2*102 = 12,240 \ bit$:OFDM : כל סימבול מיוצג ע"י ביטים. סה"כ נשלח בכל פקטה של נעבור :64-QAM ועבור
- : כלומר CP המקסימלי שנרצה היה קטן מהזמן ה"מבוזבז" מנרצה שנרצה שנרצה לפומר delay spread המקסימלי שנרצה $T_d \leq T_{CP} = 0.8~\mu s$
- 2.5 MHz מכל צד, סה"כ את דורשים להקטין את רוחב הפס של כל המערכת ב 1.25 MHz מכל צד, סה"כ את דוחב הפס החדש: $BW_{old}-2.5~MHz=17.5~MHz$ כל שאר הנתונים זהים. נחשב את כמות תתי הערוצים שאיבדנו:

$$N = \frac{BW}{space} = \frac{17.5 * 10^6}{312500} = 56$$

קיבלנו הפעם 56 ערוצים שמעבירים מידע. כלומר איבדנו 8 תתי ערוצים.

נחשב את התעבורה (בביטים) עבור כל מודל.

זמן השליחה הכולל של פקטה (כולל (creamble): 102 סימבולים, כשאר לכל סימבול זמן השליחה הכולל של פקטה (כולל: $4 = 408~\mu s$ סימבול סימבול

נחשב בכל קונסטלציה כמה ביטי **מידע** נשלחים כאשר כעת מספר הערוצים הוא 56: מחשב בכל קונסטלציה כמה ביטי מידע נשלחים כאשר כעת מספר הערוצים הוא 66: QAM-4

$$56 * 2 * 100 = 11,200 bit$$
throughput = $\frac{\# \ data \ bit}{total \ time} = \frac{11,200}{408 * 10^{-6}} = 27.45 \ \text{Mbps}$

$$56*6*100 = 33,600 \ bit$$
 throughput = $\frac{\# \ data \ bit}{total \ time} = \frac{33,600}{408*10^{-6}} = 82.35 \ Mbps$

ה. כעת רוחב הפס ירד ל 10 MHz, מספר תתי הערוצים כמו בהתחלה שווה ל 64 כאשר 4 מיועדים לפיילוט, כלומר 60 תתי ערוצים פעילים למידע. אחוז ה CP מהסימבול גם 64 הוא נשאר זהה – 20%.

נחשב את האורך החדש של ה CP:

:QAM-64

נחלק את רחב הפס החדש ל64 תתי ערוצים, ונקבל לכל תת ערוץ:

$$space = \frac{10 * 10^6}{64} = 156250 \, Hz$$

מרווח התדרים של תתי הערוצים כולל את CP:

$$space = \frac{1}{length\ simbol - 0.2*length\ simbol} = \frac{1}{0.8*length\ simbol}$$
 $= \frac{5}{4*length\ simbol} = 156250\ Hz \rightarrow length\ simbol = 8\ \mu s$ ונקבל שה CP הוא:

$$0.2*length\ simbol=1.6\ \mu s$$
 : המקסימום דיליי של הקרן הכי רחוקה מה נארן הלי של הקרן הלי $T_d \leq T_{CP}=1.6\ \mu s$

Part 4 – OFDM Tx\Rx system

1. נחשב את ה BW coherence של הסיגנל . ראשית – הזמן בין 2 דגימות הינו

$$t = \frac{1}{32000} sec$$

$$t=rac{32000}{32000}$$
 sec נחשב ע"י RMS ממו בהרצאה: $\sigma_d=\sqrt{< t_k^2> - < t_k>^2}$

 $:T_{s}$ מתוך המודל: עבור שני פולסים עם אמפליטודה 1, בזמנים 0 ו

נחשב את ה Time coherence של הסיגנל לפי נוסחה מההרצאה:

$$T_c \approx \frac{9}{16\pi f_d}$$

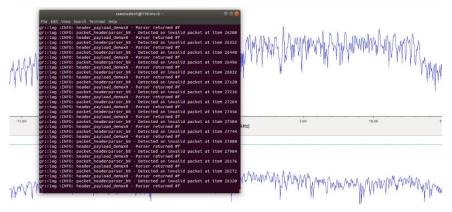
מתוך הדיאגרמה (frequency selective fading model) ניתן לראות ש:

$$f_d * T_S = \frac{1}{1/T_S} \to f_d = 1$$

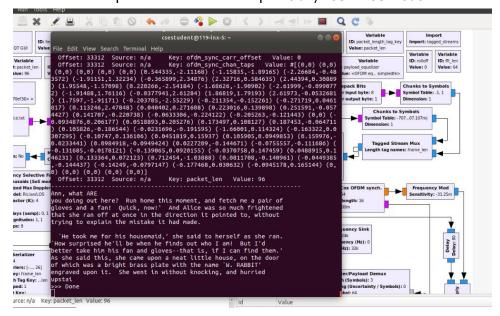
נציב:

$$T_c \approx \frac{9}{16\pi 1} = 0.179 \, sec$$

וניתן 2Ts וניתן – pdp amplitude בזמן – pdp בזמן – pdp בזמן – pdp בזמן לראות שקיבלנו שיבושים באות והפקטות לא מגיעות טוב:

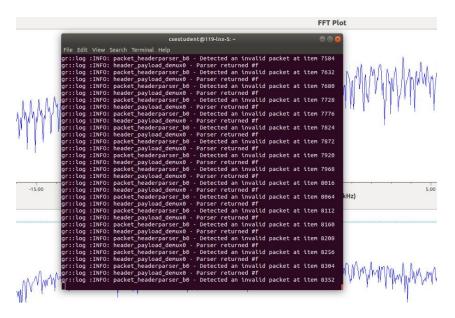


2. שינינו את ה LOS model ל Rician/LOS ל LOS model



התפלגות *Rician* מתקבלת אם אחד הסיגנלים דומיננטי יותר מכל האחרים. במקרה שלנו קיים סיגנל *LOS* שדומיננטי יותר, לכן ההתפלגות הנ"ל גם רלוונטית לשידור האות.

כאשר שינינו את ה PDP והוספנו פולס בזמן 2Ts עם אמפליטודה של PDP כאשר שינינו את ה



3. נשים לב שכל חבילה בקוד הנתון מכילה הרבה פרטים מלבד התווים של המידע. גודל החבילה מוגדר במשתנה קבוע והוא 96 תווים. לכן זה גודל החבילה.