

פרויקט גמר  
מערכות משובצות מחשב  
פרופ' סיוון טולדו

מגישים:  
אושר כהן 038029385  
גיא חלאוי 021760624

מאי 2011

## אינדקס

3	1. נושא העבודה
	<b>UIP .2</b>
3	2.1 אתחול
4	2.2 UIP_APPCALL
5	2.3 SENDINTERNAL
5	2.4 הגדרות נוספות
	<b>ADC .3</b>
6	3.1 אתחול
6	3.2 דגימה באמצעות פסיקה
8	3.3 דגימה באמצעות POLLING
	<b>.4 שרת</b>
9	4.1 קוד
11	4.2 ACK DELAY
12	4.3 PACKET LOST
12	4.4 MTU
	<b>.5 תוצאות</b>
13	5.1 קצב תקשורת כתלות בגודל חבילה מינימלי
15	5.2 השוואה בין INTERRUPT ל- POLLING
15	5.3 קצב תקשורת כתלות בגודל ה-BUFFER

## 1. נושא העבודה

בעבודה זו בחנו את קצב העברת נתונים המתקבלים מדגימות של רכיב ה-ADC ושליחתם לאפליקציית שרת הנמצאת על PC Windows. העברת הנתונים התבצעה דרך פרוטוקול TCP/IP שממומש על הלוח תוך שימוש בחבילת UIP.

דגימות ה-ADC נשמרות במערך ציקלי בצורה סינכרונית (Polling) או אסינכרונית (Interrupt). שליחת כל חבילת דגימות מתבצעת לאחר קבלת אישור (ACK) על שליחת ההודעה הקודמת.

## 2. UIP

תשתית התקשורת של הלוח הסתמכה על חבילת UIP (מימוש פרוטוקול TCP/IP על הלוח).  
[http://www.sics.se/~adam/uiip/index.php/Main\\_Page](http://www.sics.se/~adam/uiip/index.php/Main_Page)

### 2.1 אתחול

שימוש ב-IP סטטי:

192.167.12.1 – כתובת הלוח.

192.167.12.2 – כתובת השרת Windows.

## UIP\_APPCALL 2.2

פונקציה מרכזית בתשתית UIP, אחראית על ניהול שליחה/קבלה של חבילות לפי מצב הלוח המסומן במשתנה uip\_flags (UIP\_CONNECTED, UIP\_CLOSE, UIP\_REXMIT, UIP\_ACKDATA וכו').

```
void UIP_APPCALL(void)
{
    // mark if last request was handled (got ack)
    static bool lastRequestHandled = 0;

    // connection established
    if(uip_connected())
    {
        // mark connection established
        bConnected = 1;
        printf("connected!!!! ");

        // first send, to receive an ACK
        uip_send(&dataBuffer[0], ELEM_SIZE);
        return;
    }

    // idle time
    if (uip_poll() && (lastRequestHandled))
    {
        // do not send unless connected
        if (!bConnected)
            return;

        // send data if has something to send
        if (sendInternal())
            lastRequestHandled = 0;

        return;
    }

    // got ack from last request
    if (uip_acked())
    {
        // do not send unless connected
        if (!bConnected)
            return;

        // last request handled
        lastRequestHandled = 1;

        // send next data
        if (sendInternal())
            lastRequestHandled = 0;

        return;
    }

    // pack lost
    if (uip_rexmit())
    {
        if (!bConnected)
            return;

        // resend last request
        printf("Packet Lost! ");
        uip_send(&dataBuffer[startIndex], (lastSent - startIndex) * ELEM_SIZE);

        return;
    }

    // connection closed
    if (uip_closed())
    {
        printf("---socket closed");
        return;
    }
}
```

## SendInternal 2.3

קורא לפונקציה UIP\_SEND עם הנתונים אותם יש לשלוח. UIP\_SEND מעתיקה נתונים אלו למערך אותו תישלח בסוף בחבילה. נתוני הדגימה נשמרים במערך ציקלי ומכאן ששליחתם צריכה להעשות בצורה מיוחדת. הפונקציה תומכת בפסיקת דגימה שתרחש תוך כדי השליחה.

```
// responsible for sending sampling data
// returns true if data was sent
int sendInternal()
{
    // calculate max data size to send
    int maxDataAmount = uip_mss() / ELEM_SIZE;

    // calculate start index
    startIndex = lastSent % SAMP_BUFFER_SIZE;

    // save end location before changing
    int tmpEnd = endIndex;

    if (startIndex < tmpEnd)
    {
        // send only if has minimum data size to send
        if (tmpEnd - startIndex > maxDataAmount * minDataFraction)
        {
            // has too much data to send
            if (tmpEnd - startIndex > maxDataAmount)
                tmpEnd = startIndex + maxDataAmount;

            // send data
            uip_send(&dataBuffer[startIndex], (tmpEnd - startIndex) * ELEM_SIZE);
            lastSent = tmpEnd;

            return 1;
        }
    }
    else if (startIndex > tmpEnd)
    {
        // has too much data to send
        if (SAMP_BUFFER_SIZE - startIndex > maxDataAmount)
            tmpEnd = startIndex + maxDataAmount;
        else
            // send till end
            tmpEnd = SAMP_BUFFER_SIZE;

        // send data
        uip_send(&dataBuffer[startIndex], (tmpEnd - startIndex) * ELEM_SIZE);
        lastSent = tmpEnd;

        return 1;
    }
    return 0;
}
```

## 2.4 הגדרות נוספות

- ETHERNET\_FRAME\_SIZE\_MAX – הגדלת גודל ה-frame בשכבת ה-Ethernet.
- UIP\_BUFSIZE – הגדלת גודל החבילה הנשלחת

### ADC .3

מילוי מערך ציקלי עם דגימות ADC בערוץ מס' 1 (P0.28).  
בקשה לדגימה ע"י timer המוקצה לנושא.

בפרויקט בחנו 2 אפשרויות דגימה:

- Interrupt – דגימה אסינכרונית
- Polling – דגימה סינכרונית

### 3.1 אתחול

```
// init ADC
void ADCInit( DWORD ADC_Clk )
{
    /* all the related pins are set to ADC inputs, AD0.1~4 */
    PINSEL0 |= 0x0F333F00;

    ADOCR = ( 0x01 ) | // SEL=1,select channel 1 on ADC0
            ( ( 3 ) << 8 ) | // CLKDIV = Fpclk / 1000000 - 1
            ( 0 << 16 ) | // BURST = 0, no BURST, software controlled
            ( 1 << 21 ) | // PDN = 1, normal operation
            ( 0 << 24 ) | // START = 0 A/D conversion stops
            ( 0 << 27 ); // EDGE = 0 (CAP/MAT singal falling,trigger A/D

    AD0INTEN = 0x11E; // Enable all interrupts

    // init indexes
    startIndex = 0;
    endIndex = 0;
    lastSent = 0;

    // init ADC interrupt
    vicEnableIRQ(INT_CHANNEL_ADC, 11, ADC0Handler);
}
```

### 3.2 דגימה באמצעות פסיקה

בקשה אסינכרונית לדגימה:

```
// timer interrrupt
void __attribute__ ((interrupt("IRQ"))) timer_irq(void)
{
    T1IR = BIT0;

    // initiates sampling in channel 1
    if (bConnected)
        ADC0Read(1);

    vicUpdatePriority();
}
```

## קריאה של ערכי הדגימה ושמירתם במערך הציקלי:

```
// ADC sampling callback when conversion finished
static void __attribute__((interrupt("IRQ"))) ADC0Handler(void)
{
    DWORD regVal;

    // Read ADC will clear the interrupt
    regVal = AD0STAT;

    //check OVERRUN error first
    if ( regVal & 0x0000FF00 )
    {
        regVal = (regVal & 0x0000FF00) >> 0x08;

        // if overrun, just read ADDR to clear regVal variable has been reused.
        regVal = AD0DR1;

        // stop ADC now
        AD0CR &= 0xF8FFFFFF;
        ADC0IntDone = 1;

        // read data
        dataBuffer[endIndex++] = ADC0Value[1];
        endIndex %= SAMP_BUFFER_SIZE;

        // check for loop
        if ((endIndex == startIndex) && startIndex)
            printf("Buffer Loop! ");

        // Acknowledge Interrupt
        VICVectAddr = 0;
        vicUpdatePriority();
        return;
    }

    if ( regVal & ADC_ADINT )
    {
        if ((regVal & 0xFF) == 0x02)
        {
            // read data
            dataBuffer[endIndex++] = ( AD0DR1 >> 6 ) & 0x3FF;
            endIndex %= SAMP_BUFFER_SIZE;
        }

        // stop ADC now
        AD0CR &= 0xF8FFFFFF;
        ADC0IntDone = 1;
    }

    // Acknowledge Interrupt
    VICVectAddr = 0;
    vicUpdatePriority();
}
```

### 3.3 דגימה באמצעות Polling

```
// ADC read using polling
DWORD ADC0ReadPolling( DWORD channelNum )
{
    DWORD regVal, ADC_Data;

    // switch channel, start A/D convert
    AD0CR &= 0xFFFFF00;
    AD0CR |= (1 << 24) | (1 << channelNum);

    // poll until end of A/D convert
    while ( 1 )
    {
        // read result of A/D conversion
        regVal = *(volatile unsigned long *) (AD0_BASE_ADDR + ADC_OFFSET + ADC_INDEX * channelNum);

        if ( regVal & ADC_DONE )
            break;
    }

    // stop ADC now
    AD0CR &= 0xF8FFFFFF;

    if ( regVal & ADC_OVERRUN )
    {
        // overrun
        dataBuffer[endIndex++] = 0;
        endIndex %= SAMP_BUFFER_SIZE;
        return 0;
    }

    // read data
    ADC_Data = ( regVal >> 6 ) & 0x3FF;
    dataBuffer[endIndex++] = ADC_Data;
    endIndex %= SAMP_BUFFER_SIZE;

    return ADC_Data;
}
```



## 4. שרת

### 4.1 קוד

בצד של השרת רצה תוכנית שמקשיבה לפורט 8080, מקבלת את חבילות המידע, שומרת אותן ובסוף הריצה מדפיסה סטטיסטיקות איבוד מידע (ממוצע עבור כל המידע ועבור החצי השני של המידע). כל כפולה של 250 חבילות, התוכנית מדפיסה את קצב העברת המידע הממוצע ואת גודל החבילה הממוצע עבור 250 החבילות האחרונות. עבור כל סט ערכים, הורצה הבדיקה במשך כדקה. לניתוח התוצאות נלקחו הערכים הבאים: קצב העברת המידע וגודל החבילה חושבו מהממוצעים האחרונים בריצה, אחוז איבוד המידע נלקח כאחוז האיבוד בחצי השני של המידע. נעשה שימוש בערך זה מכיוון שבשניות הראשונות של העברת המידע קיימות המון הפרעות והמידע לא עובר בצורה סדירה (הסבר אפשרי לכך הוא כל מיני אתחולים ופעולות חד פעמיות בהקמת הקשר לשרת משבשות את מעבר המידע). חישוב אחוז איבוד המידע בוצע כאשר לאחר דגימת כל ערך מה-ADC, הכנסנו ערך מספר רץ ל-Buffer, שלחנו אותו ובדקנו לאחר מכן בשרת אלו מספרים קיימים במידע שהתקבל.

```
static void Main(string[] args)
{
    // listen to port 8080
    TcpListener listener = new TcpListener(8080);
    listener.Start();

    // will save the data
    HashSet<int> wav = new HashSet<int>(); // Debugging
    //List<int> wav = new List<int>();

    while (true)
    {
        // temp buffer for each packet
        byte[] buffer = new byte[10000];

        // accept the socket
        Socket socket = listener.AcceptSocket();
        Console.WriteLine("socket accepted");

        // used later for statistics
        DateTime now = DateTime.Now;
        DateTime start = DateTime.Now;

        List<int> counts = new List<int>();
        List<DateTime> dates = new List<DateTime>();
        int total = 0;
        const int sampleSize = 250;

        while (true)
        {
            try
            {
                int size = socket.Receive(buffer); // recieve data

                // save statistics
                total += size / 4;
                counts.Add(total);
                dates.Add(DateTime.Now);

                // parse each number in data
                for (int i = 0; i < size; i += 4)
                {
                    wav.Add(BitConverter.ToInt32(buffer, i));
                }

                // print statistics every 'sampleSize' packets
                int counter1 = counts.Count;
                if (counter1 % sampleSize != 0)
                    continue;

                // calc statistics
                double res = (counts[counter1 - 1] - counts[counter1 - sampleSize]);
                double res1 = (dates[counter1 - 1] -
                    dates[counter1 - sampleSize]).TotalMilliseconds / 1000;

                // print statistics
                Console.WriteLine(res / res1 + " " + total / counter1);
            }
        }
    }
}
```

```

        catch(Exception ex) // occurs when the board 'reset' button is pressed
        {
            CalculateLoss(wav); // Debugging

            // print total size
            Console.WriteLine("test size = " + wav.Count);
            wav.Clear();

            Console.WriteLine("-----");
            Console.WriteLine("-----");
            break;
        }
    }
}
Console.ReadLine();
}

private static void CalculateLoss(HashSet<int> wav)
{
    int max = wav.Max();
    int loss = 0;
    int lostLastHalf = 0;

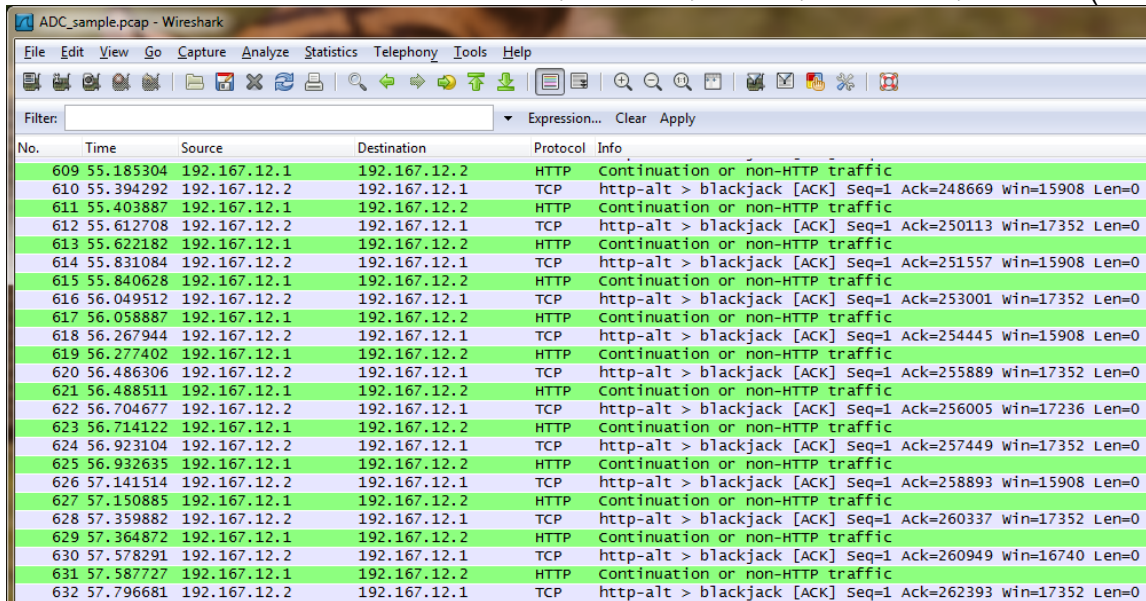
    for (int i = 0; i < max; i++)
        if (!wav.Contains(i))
        {
            ++loss;
            if (i > max / 2)
                ++lostLastHalf;
        }

    Console.WriteLine("Loss: {0}, Last Half: {1}", 100 * ((float)loss / (float)max),
        100 * ((float)lostLastHalf / (float)max));
}
}

```

## ACK Delay 4.2

מניתוח התקשורת ב-Wireshark ראינו שיש עיכוב בשליחת ה-Ack ע"י שרת ה-Windows (כחמישית שניה). הדבר פגע בצורה משמעותית בהעברת המידע.



No.	Time	Source	Destination	Protocol	Info
609	55.185304	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
610	55.394292	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=248669 win=15908 Len=0
611	55.403887	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
612	55.612708	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=250113 win=17352 Len=0
613	55.622182	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
614	55.831084	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=251557 win=15908 Len=0
615	55.840628	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
616	56.049512	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=253001 win=17352 Len=0
617	56.058887	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
618	56.267944	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=254445 win=15908 Len=0
619	56.277402	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
620	56.486306	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=255889 win=17352 Len=0
621	56.488511	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
622	56.704677	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=256005 win=17236 Len=0
623	56.714122	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
624	56.923104	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=257449 win=17352 Len=0
625	56.932635	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
626	56.141514	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=258893 win=15908 Len=0
627	57.150885	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
628	57.359882	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=260337 win=17352 Len=0
629	57.364872	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
630	57.578291	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=260949 win=16740 Len=0
631	57.587727	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
632	57.796681	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=262393 win=17352 Len=0

לאחר בדיקה התגלה שברירת מחדל של TCP ב-windos לשליחת ACK היא 200ms על מנת לא להכביד על הרשת. מכיוון שאנחנו שולחים את הבקשה הבאה רק כאשר קיבלנו ACK ברור שקצב השליחה נפגע בצורה משמעותית. על מנת לשנות את ההגדרה ב-Windows צריך לעדכן את ב-registry את הכניסה:

```
[HKEY_LOCAL_MACHINE \SYSTEM \CurrentControlSet \Services \Tcpip \Parameters \Interfaces \{Adapter-id}\ TcpAckFrequency]
```

ערכים אפשריים:

No Delay – 1

Default – 2

## Packet Lost 4.3

מניתוח התעבורה ראינו שאנחנו מאבדים מידע רב (Packet Lost) בסמוך להודעות בקרה שנשלחו מ-Windows ללווח. תופעת ה-Packet Lost פגעה משמעותית בביצועים ובאמינות המידע.

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Info
345	4.039640	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=11769 win=17180 Len=0
346	4.040308	192.167.12.2	239.255.255.250	SSDP	NOTIFY * HTTP/1.1
347	4.043268	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
348	4.043295	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=11809 win=17140 Len=0
349	4.914007	192.167.12.2	239.255.255.250	SSDP	NOTIFY * HTTP/1.1
350	5.339210	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	[TCP Retransmission] Continuation or non-HTTP traffic
351	5.339258	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	[TCP Dup ACK 348#1] http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=11809 win=17140 Len=0
352	5.349210	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
353	5.349297	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=13253 win=17352 Len=0
354	5.358970	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
355	5.359011	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=14697 win=15908 Len=0
356	5.366508	192.167.12.2	239.255.255.250	SSDP	NOTIFY * HTTP/1.1
357	5.368938	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
358	5.369003	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=16005 win=17352 Len=0
359	6.021563	192.167.12.2	239.255.255.250	SSDP	NOTIFY * HTTP/1.1
360	6.068252	192.167.12.2	239.255.255.250	SSDP	NOTIFY * HTTP/1.1
361	6.146259	192.167.12.2	239.255.255.250	SSDP	M-SEARCH * HTTP/1.1
362	6.976126	192.167.12.1	192.167.12.2	DCERPC	[TCP Retransmission] Request: call_id: 16777216 opnum: 0 ctx_id: 256
363	6.976183	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	[TCP Dup ACK 358#1] http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=16005 win=17352 Len=0
364	6.986110	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
365	6.986175	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=17449 win=15908 Len=0
366	6.995852	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic
367	6.995899	192.167.12.2	192.167.12.1	TCP	http-alt > blackjack [ACK] Seq=1 Ack=18893 win=17352 Len=0
368	7.005583	192.167.12.1	192.167.12.2	HTTP	Continuation or non-HTTP traffic

על מנת לבטל הודעות בקרה אלו ביצענו את הפעולות הבאות:

1. הורדת Services:

- SSDP Discovery
- UPNP Device Host

2. שינוי ב- registry של הערך הבא ל-0:

[HKEY\_LOCAL\_MACHINE \SOFTWARE \Policies \Microsoft \Tcpip \WindowsNT \DNSClient \EnableMulticast\ ]

3. הורדת IPV6 תחת אפשרויות הכרטיס רשת של הלווח.

4. ביטול NetBIOS תחת אפשרויות מתקדמות של TCP/IP V4 של כרטיס הרשת של הלווח.

## MTU 4.4

העלאת גודל החבילה ב- UIP לא שינתה את המצב, גודל החבילות שנשלחו לא היו בגודל המקסימלי האפשרי אלא הרבה פחות. מניתוח התעבורה ב-Wireshark ראינו שה-MTU במהלך יצירת התקשורת עדיין נמוך. בחינה של הקוד העלתה שה-UIP קובע את גודל החבילה לפי המינימום בין הגודל האפשרי שלו (Buffer Size) ובין הגודל שמגיע במהלך יצירת החיבור מהצד השני. לכן הגדלנו את ה-MTU של השרת בצורה הבאה:

```
C:\IAU\Embedded>netsh interface ipv4 set subinterface "Local Area Connection 2"
mtu=1458 store=persistent
Ok.

C:\IAU\Embedded>netsh interface ipv4 show subinterfaces
```

MTU	MediaSenseState	Bytes In	Bytes Out	Interface
4294967295	1	1	1025608	Loopback Pseudo-Interface 1
1500	1	12128034	3102137	Wireless Network Connection
1500	5	0	0	Local Area Connection
1500	5	0	0	Bluetooth Network Connection
1458	1	2721800	107073	Local Area Connection 2

## 5. תוצאות

נגדיר פרמטרים בהם השתמשנו בניתוח התוצאות:

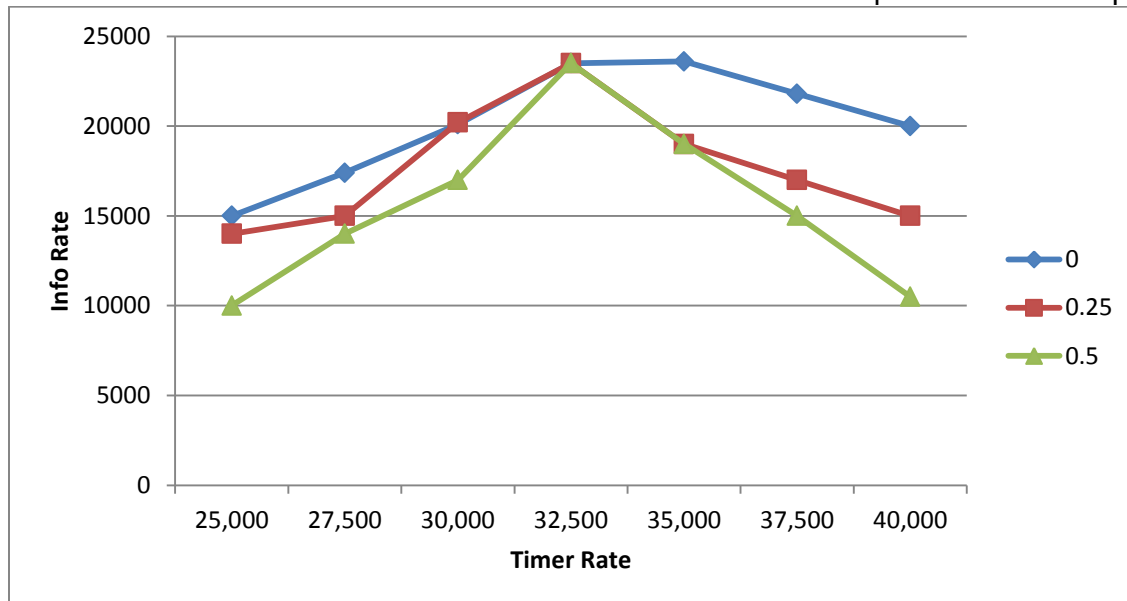
- $Frac$  – מספר בין 0 ל-1 המציין חלק יחסי מגודל החבילה המקסימלי. נאפשר שליחת חבילה רק אם גודלה לכל הפחות מכפלת גודל זה בגודל החבילה המקסימלי.
- $Timer Rate$  – מספר הפעמים בשניה בהן מוקפץ הטיימר המבקש דגימה (polling / interrupt).
- $Buffer$  – גודל המערך בו שומרים את הדגימות לפני שליחתן לשרת.
- $Int$  – ערך בינארי:  
1 מציין דגימה באמצעות פסיקה.  
0 מציין דגימה סינכרונית המחכה עד קבלת הערך (polling).
- $Info Rate$  – קצב המידע המתקבל בצד השרת, נמדד במספרים לשניה.  
גם אם אין איבוד מידע וכל המידע שנדגם נשלח ומתקבל בצד השרת, ערך זה יכול להיות נמוך מערך ה- $Timer Rate$  מכיוון שהלוח מבצע פעולות שונות המשפיעות על קצב הדגימה האמיתי.
- $\% Loss$  – אחוז איבוד המידע (מספרים שנדגמו ע"י הלוח ולא התקבלו בצד השרת).
- $Packet Size$  – ממוצע גודל חבילה המתקבלת בצד שרת. גודל מקסימלי לשליחה הוא 361 מספרים  $(1500 - 56) / 4 = 361$ , (מספר בתים מקסימלי בחבילה – גודל Header של החבילה) / (גודל כל מספר בבית)

### 5.1 קצב תקשורת כתלות בגודל חבילה מינימלי

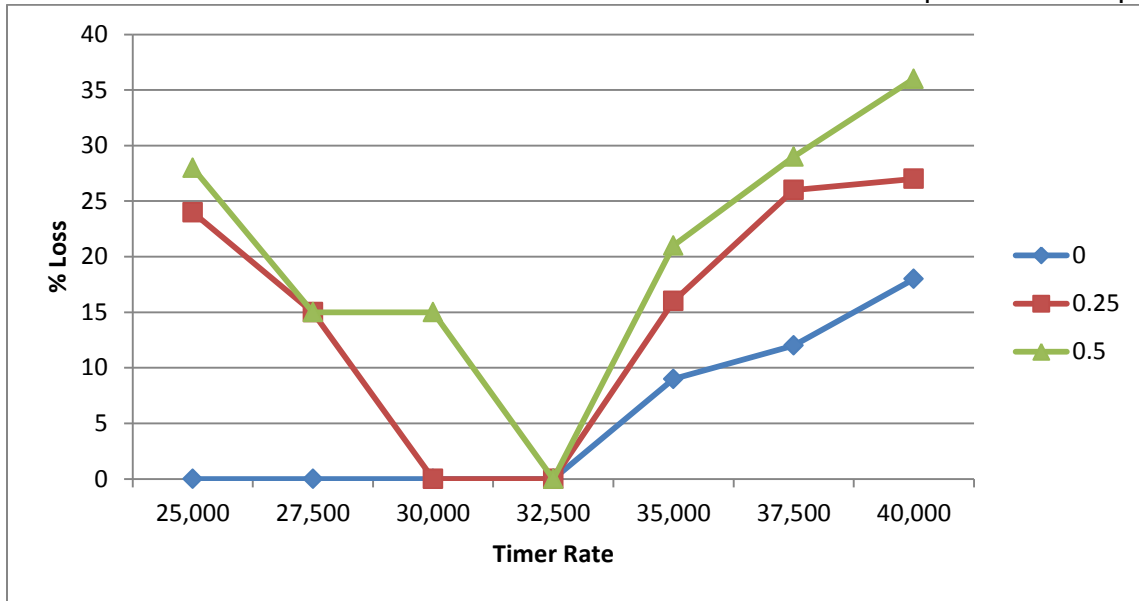
נבחנו שלושה ערכי  $Frac$ :

- 0 – חבילה בכל גודל נשלחת לשרת.
- 0.25 – גודל חבילה מינימלית הנשלחת לשרת הינו רבע מגודל החבילה המקסימלית.
- 0.5 – גודל חבילה מינימלית הנשלחת לשרת הינו חצי מגודל החבילה המקסימלית.

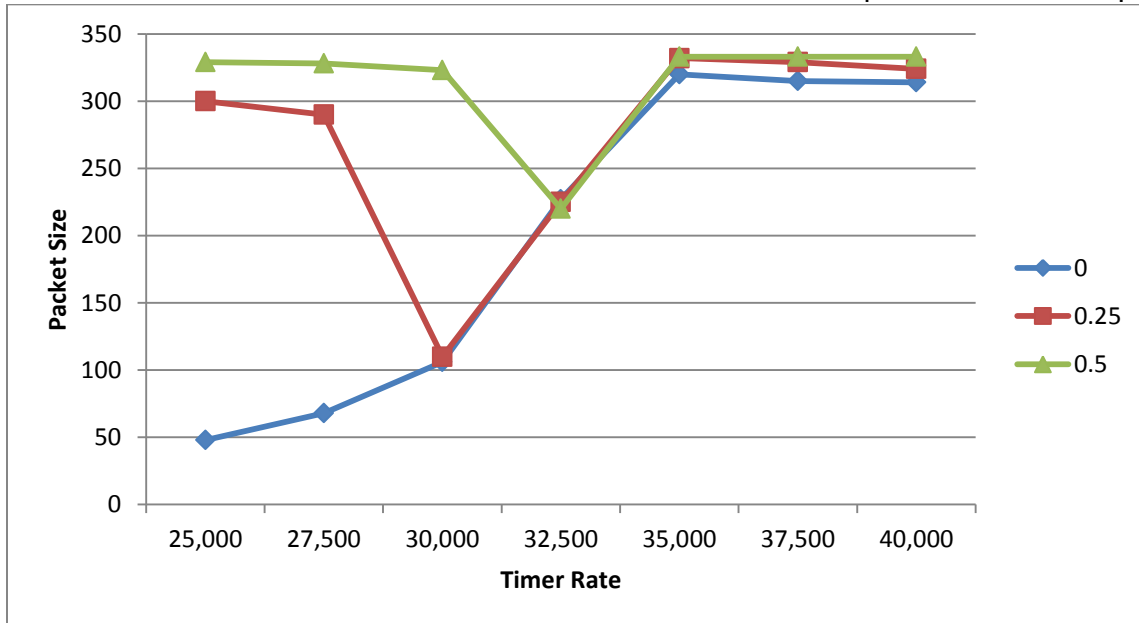
גרף 1: Info Rate כפונקציה של Timer Rate



גרף 2: %Loss כפונקציה של Timer Rate



גרף 3: Packet Size כפונקציה של Timer Rate



- עבור  $Frac=0$  רואים שככל שמגדילים את ה-Timer Rate, כך עולה ה-Info Rate, עד לנקודת מקסימום (32,500) שמעבר אליה ה-Info Rate קטן כתוצאה מאיבוד יותר ויותר מידע.
- צפינו מראש שקביעת גודל חבילה מינימלי לשליחה ישפר את ה-Info Rate ע"י צמצום מספר החבילות הנשלחות. בשונה מהמצופה אנו רואים כי הגדרת גודל מינימלי של חבילה לשליחה לא משפיעה לטובה על קצב המידע המתקבל בצד שרת.
- ניתן להבחין שבכל המקרים בהם גודל החבילה הממוצעת המתקבלת גדול מ-300 (שליחה של חבילות בגודל מקסימלי + שליחת שארית ה-Buffer כאשר מגיעים לקצה), אחוז איבוד המידע גדל בצורה משמעותית גם אם מדובר בקצבים נמוכים, לדוגמא:  $Frac = 0.5$ ,  $Timer Rate = 25K$ .

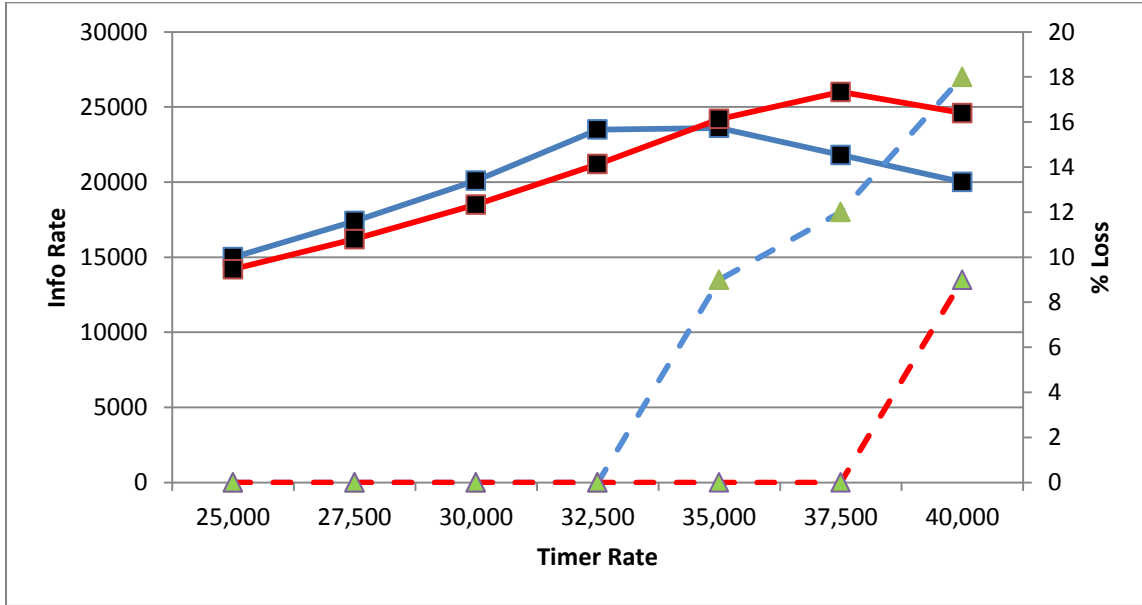
## 5.2 השוואה בין Interrupt ל-Polling

בגרף הבא מוצגת השוואה בין שתי השיטות לדגימת ערכים מה-ADC:

- כחול – Interrupt
- אדום – Polling

בקווים מלאים מוצגים ערכי ה-Info Rate, ובקווים מרוסקים מוצגים ערכי ה-Loss%.  
 הערכים הבאים התקבלו בהרצות ללא הגבלת גודל חבילה מינימלי.

גרף 1: Info Rate, % Loss כפונקציה של Timer Rate



- מכל הבדיקות שביצענו, ערך ה-Info Rate המיטבי (26,000) התקבל ע"י שימוש ב-Polling עם הפרמטרים הבאים:  
 ○ Timer Rate = 37,500  
 ○ Frac = 0
- בדומה לסעיף הקודם, ישנה עליה ב-Info Rate עד לערך Timer Rate מסוים (32,500 עבור Interrupt, 37,500 עבור Polling), וממנו חלה ירידה בגלל איבוד אחוז הולך וגדל של מידע.
- ניתן להבחין שעקומת ה-Info Rate עבור Polling עולה יותר גבוה מזו של ה-Interrupt כתוצאה מאיבוד המידע החל בשימוש ב-Interrupt בערכי Timer Rate נמוכים יותר. הסבר אפשרי לכך הוא שימוש אינטנסיבי בפסיקות, היוצר תקורה גבוהה ומשבש את תהליך העברת הנתונים.

## 5.3 קצב תקשורת כתלות בגודל ה-BUFFER

בדקנו את השפעת גודל ה-Buffer על קצב המידע המתקבל ואחוז איבוד המידע. לצורך כך בחרנו ארבעה גדלי מערך שונים (1000, 2000, 3000, 4000).

להפתעתנו, גודל ה-Buffer לא השפיע בצורה משמעותית על קצב העברת המידע (גם ב-Polling וגם ב-Interrupt).