## I. FILTRO ADAPTATIVO

Al momento de elegir el algoritmo que se implementó para el filtro, se analizaron varias alternativas, entre ellas LMS, NLMS, VS-LMS, Sign LMS y RLS.

En primer lugar, los algoritmos Sign LMS, entre ellos, sign-error, sign-data y sign-sign fueron descartados ya que el baud rate de la señal era de 250bps, cabe recordar que esta variante de LMS es de utilidad para ecualizar canales de comunicación digital de alta velocidad.

En segundo lugar y luego de analizar los resultados obtenidos y las conclusiones propuestas por Bismor [?], se decidió no implementar VS-LMS. En las palabras de los autores: "no hay algoritmo VS-LMS que sea tan versátil, fácil de implementar y adecuado para aplicaciones en tiempo real como el NLMS".

Esta observación, si bien descarta la implementación de VS-LMS, plantea un último debate respecto a si corresponde utilizar LMS o NLMS. Se consideró entonces, analizar el parámetro de paso que se utilizaría para LMS. Se recuerda que el paso para que converja LMS está dado por

$$0 < \mu < \frac{2}{\lambda_{\text{máx}}} \tag{1}$$

en donde  $\lambda_{\text{máx}}$  es el autovalor más grande de R, la matriz de autocorrelación de u(n). En la medida en que el  $\mu$  elegido se acerque al valor máximo, la velocidad de convergencia aumenta, pero así también el desajuste  $\mathcal{M}$ . Por el contrario, al disminuir el paso, la convergencia se ralentiza, y disminuye  $\mathcal{M}$ . Se trata de una relación de compromiso entre la velocidad de convergencia y el desajuste.

Se realizaron 5000 simulaciones y se calculó el  $\mu_{\text{máx}}$  para cada una de ellas. Se muestra a continuación un histograma con la frecuencia de aparición del paso máximo, en función de este y los  $\mu_{\text{máx}}$  en función del número de simulación.

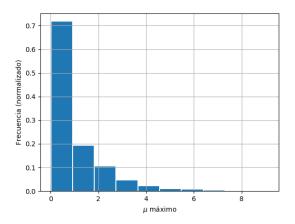


Figura 1. Frecuencias de  $\mu_{máx}$  en función del mismo.

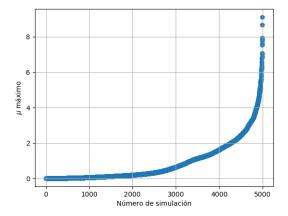


Figura 2.  $\mu_{\text{máx}}$  en función del número de simulación.

El valor del parámetro de paso varía entre valores cercanos a 0 y mayores a 8, ya que la energía de la señal varía en cada realización según el posicionamiento de los polos del canal. Lo último presenta un problema al elegir el  $\mu$  conveniente para la situación real, puesto que si se elige un paso pequeño, tardará de manera considerable cuando el  $\mu_{\text{máx}}$  sea alto; y si se decide por un  $\mu$  mayor, divergirá en los otros casos.

Debido a lo expuesto anteriormente, se decidió no utilizar LMS, en pos de que no diverja el algoritmo. Esto se logró utilizando NLMS, pues lo que se introduce es un parámetro de paso variable, que depende de la energía de la señal de entrada, por lo que la misma ya no es un problema.

Por otro lado, se implementó a su el filtro con el algoritmo de RLS.

## **NLMS**

## Implementación

Orden del filtro: Como se mencionó en secciones anteriores, el canal es, si bien aleatorio, conocido, por lo que se pudo observar analizándolo que contaba con dos pares de polos conjugados, 4 polos. Resulta entonces trivial la observación que con un filtro FIR de orden 4, los efectos de las singularidades se verían neutralizados. Se implementó entonces NLMS, y se realizó una simulación de Montecarlo del bit error rate (BER) para órdenes de filtro entre 4, 5 y 6, en función del parámetro  $\mu$ .

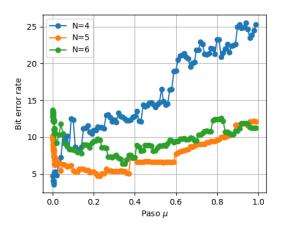


Figura 3. Bit error rate en función de  $\mu$  para orden 4, 5 y 6 del filtro.

Se observa que para valores de  $\mu$  pequeños, el algoritmo mantiene un BER bajo para orden 4, desestabilizándose para pasos más grandes; no así ocurre con orden 5, que si bien tiene un mayor BER para valores bajos, tiene resultados más consistentes para valores mayores de  $\mu$ . A su vez, este orden obtiene mejores resultados que un filtro de sexto orden. Con todo, el orden del filtro elegido fue 5.

Delay: En lo que respecta al delay, bloque del esquema de inversión de sistemas, figura 3, el retardo funciona como una compensación del delay real del filtro y del canal. Además, es sólo utilizado para la secuencia de entrenamiento, para obtener la señal deseada. En primer lugar se acotó el valor del delay entre 0-4 por el orden ideal del filtro, luego realizó un Montecarlo para estos valores de delay, donde nuevamente se graficó el BER en función del parámetro de paso. Obteniendo una mejor tasa de error para el caso de delay unitario por lo que fue elegido.

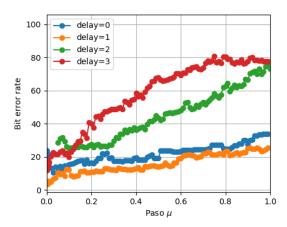


Figura 4. Bit error rate en función de  $\mu$  para delays entre 0-4.

Paso  $\mu$ : De manera análoga, con base en ambos gráficos, se eligió un paso  $\mu=0.005$ ; el valor para el cual tanto para un delay unitario, como para un filtro de quinto orden el BER obtenido era menor al  $5\,\%$ .

RLS

En contraste con LMS se tiene el algoritmo RLS. Le gana en velocidad de convergencia, aunque este beneficio tiene como costo alta complejidad computacional.

En este algoritmo se introduce un factor de peso exponencial  $\beta$ , también conocido como factor de olvido, definido por:

$$\beta(n,i) = \lambda^{n-i} \ i = 1, 2, ..., n \tag{2}$$

donde la constante  $\lambda$  vale entre cero y uno. Cuanto más cercano a la unidad valga  $\lambda$ , más valores del pasado pesan. El caso máximo se cumple con  $\lambda=1$ , donde el algoritmo tendría memoria infinita. Esto resulta de utilidad si el proceso es estacionario.

En segundo lugar, RLS cuenta con otro parámetro conocido como parámetro de regularización,  $\delta$ . A niveles prácticos, la regularización suaviza la solución obtenida ya que castiga los valores altos de w(n). La función de costo para este algoritmo es función de ambos parámetros mencionados, entonces de manera análoga al caso del NLMS, se calculó el BER, variando el parámetro de regularización con el fin de encontrar el factor de olvido óptimo para el problema. En tal caso, se realizaron simulaciones de 1000 realizaciones del proceso de 100 bits cada una posteriores a 15 bits de entrenamiento, para órdenes 4, 5 y 6 del filtro para distintos valores del factor de regularización  $\delta$  y factor de olvido  $\lambda$ .

Considerando que la constante de tiempo RLS está dada por:

$$\tau = -T_s \cdot ln(\lambda) \tag{3}$$

Poniéndolo en términos del número de muestras que representa k tal que  $\tau = k \cdot T_s$ , obtenemos que:

$$\lambda = e^{-\tau/T_s} = e^{-1/k} \tag{4}$$

De esta manera, se utilizaron valores con espaciado lineal de k entre un cuarto de bit (4 muestras) y 15 bits (240 muestras). Los resultados obtenidos se ilustran en las figuras ?? a ??.

Se observa que el mejor resultado se obtiene nuevamente para N=5, es decir sobreajustando el filtro. En este caso, el menor bit error rate se obtiene para  $\mu\sim 0.9738$ , es decir que k es aproximadamente 38 muestras, o 2.35 bits.

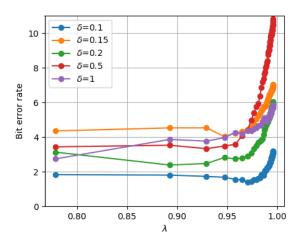


Figura 5. Bit error rate en función de  $\mu$  para distintos valores de  $\delta$ , con N=4.

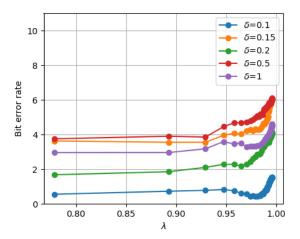


Figura 6. Bit error rate en función de  $\mu$  para distintos valores de  $\delta,$  con N=5.

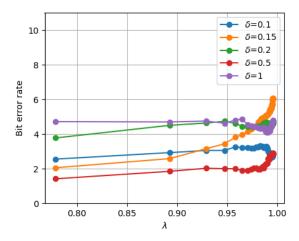


Figura 7. Bit error rate en función de  $\mu$  para distintos valores de  $\delta,$  con N=6.