

Errata corrige

al testo Trasmissione dei Segnali e Sistemi di Telecomunicazione - edizione 1.5, aprile 2017

Durante la preparazione delle lezioni, ogni anno mi avvedo degli errori che ho introdotto, per correggere gli errori precedenti, o nell'introdurre nuovi argomenti. Anziché attendere la pubblicazione della prossima edizione per correggerli, ecco la lista delle correzioni fin qui individuate, almeno per gli errori più importanti!

Dove	Errata	Corrige
pag. 27, §2.2.2, nota 15	Si può mostrare che le armoniche <i>dispari</i> risultano nulle...	Si può mostrare che le armoniche <i>pari</i> risultano nulle...
pag. 57, §3.9.7, trasf. di cos	$\frac{1}{4}\delta(f - f_0) + \frac{1}{4}\delta(f - f_0)$	$\frac{1}{4}\delta(f - f_0) + \frac{1}{4}\delta(f + f_0)$
pag. 112, Processi ergodici e segnali di potenza, 5 ^a riga	.. per il quale come noto risulta $m_X^{(1,1)}(\tau) = \mathcal{R}_{xx}(\tau)$per il quale come noto risulta $m_X^{(1,1)}(\tau) = \mathcal{R}_x(\tau)$..
pag. 112, § 6.4.2, 3 ^a riga	Passiamo quindi a calcolare le altre grandezze rappresentative...	Considerando ora il segnale in ingresso ad un filtro come membro di un processo ergodico, per le grandezze rappresentative del processo in uscita si ottengono i seguenti risultati...
esercizio a pag. 114, punto 2)	...in cui $\mathcal{P}_y(f) = \mathcal{P}_x(f) H(f) ^2$, e poi $X(f) = \text{sinc}\left(\frac{f}{2}\right) \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta\left(f - \frac{n}{T}\right) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} X_n \delta\left(f - \frac{n}{T}\right)$..in cui $\mathcal{P}_y(f) = \mathcal{P}_x(f) H(f) ^2$, e poi $X(f) = \text{sinc}\left(\frac{f}{2}\right) \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(f - n) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} X_n \delta(f - n)$
§ 6.9.3, pag. 131, 2 ^a riga dell'esempio	... che adotta un impulso $g(t) = A/\tau \text{rect}_\tau(t)$ che adotta un impulso $g(t) = A \text{rect}_\tau(t)$...
pag. 142, § 7.3.1, 4 ^a riga	... mediante le relazioni $\alpha \simeq 0.7 \cdot \mu_2 \cdot G$ mediante le relazioni $\alpha \simeq 1.4 \cdot \mu_2 \cdot G$...
pag. 218, § 10.2.2.1, nota 14	Se ad esempio $\varepsilon(\tau) = \Delta$...	Se ad esempio $\varepsilon(\tau) = \Delta/k_f$...
pag. 237, § 11.1, 4 ^a riga	... l'entropia, che indica il tasso di informazione (in bit/secondo) l'entropia, che indica il tasso di informazione (in bit/simbolo) ...

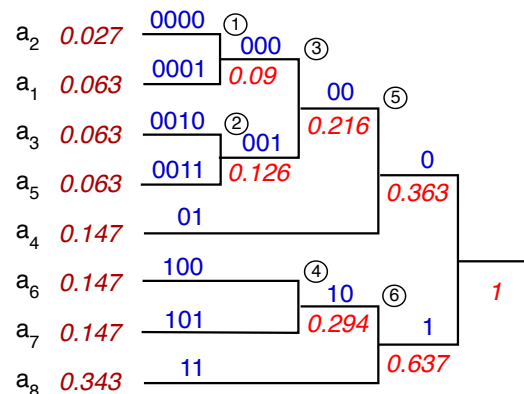
Dove

Errata

Corrige

pag. 244, § 11.1.1.3, esempio codice di Huffman

il ragionamento che porta al grafico e dunque al risultato è errato. A lato la versione corretta, con la relativa nuova descrizione



Dopo aver ordinato i simboli in base alle probabilità, si individuano i due nodi a prob. più bassa come a_1 e a_2 , che assommano prob. 0.09; dunque la coppia ora meno probabile è a_3 con a_5 , che cumula prob. 0.126. Quindi, le due prob. minori divengono quelle dei nodi ① e ②, che assommano a 0.216 generando il nodo ③; il passo successivo è quello di accoppiare a_6 con a_7 generando il nodo ④ a cui compete la prob. di 0.294. A questo punto il simbolo a_4 viene associato al nodo ③ per generare ⑤ con prob. 0.363; quindi, si associa a_8 con ④ generando il nodo ⑥ a cui compete una prob. di 0.637. Infine vengono collegati i nodi ⑤ e ⑥, completando l'albero la cui radice somma l'intera probabilità. Si può ora procedere, partendo dalla radice a destra, ad assegnare un binit pari a 0 o 1 ad ogni coppia di rami, ripetendo l'assegnazione per le coppie discendenti, a cui si aggiunge un nuovo 0 o 1. Le configurazioni di binit ottenute sulla sinistra costituiscono le codeword associate ai simboli a cui le stesse corrispondono, ottenendo in definitiva il risultato mostrato in tabella.