Fecha:
La n-ava extensión de ma fuente de información
I discreta, aleatora, y de menjoria ma). my onto
Sn=19 heurela
Fuente binaria 350 Kdande se sudistr
(discreta, aleatorna, y de memoria mula). Fuente biraria Si ES= 2 es aleator comisor. enforces
(cect way
- 1 0 10 0 = W hay noda en in
5VIII Lt salida del caral.
-5V 1 2 hay sinal wards
Duración de transmisión de byte: BT mestreamas + 0. res en
Puración de transmisión de byte: BT muestreamas $\Rightarrow 0$, es en $0.0 \rightarrow 0.0$ 50 50 0.0
01 -> 01 10N Generation 0; 6 50 50 10 -> 02 50 1
Generalization $0.6 = \{0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0$
TO 3-10V Prisos + niveles
or devotoje à midades de Tiampo? 4 T.
ocupaida la línea al 50%.
0 1 21 31 41 4
-51
_101
H(5")=nH(s)
A Company of the Comp

```
H(S2)=P(00)log 1 + P(01)log 1 + P(00)log 1 + P(05)log 1
P(05)
                                                                         Fecha:
       P(00) = (00) oatrás de 0 caro.
       P(Vo) = P(0) P(0) Recordor: Si & S = {50=0, 51=1}
                                               Po = P(So), P1=P(S1)
               columna
                                       P_{0}' = P(\sigma_{0}) P_{2}' = P(\sigma_{2})
                                       P'_1 = P(D_1) P'_3 = P(D_3)
                  Demostrar H(S2) = 2H(S)
                                                  *P(D2) = P21P22
 * 15,01
                                                           = P(SA)P(S.)
     3 02 10
                                                                                        Time time
   H(S^2) = P(D_0)\log L + P(D_1)\log L + P(D_2)\log L + P(D_3)\log L
                            P(0.)
            = Z. P(Di)log 1
P(Di)
          = DP(Di)log 1
PerPiz
H(S^2) = \sum_{s^2} P(D_i) \log \frac{1}{P_{i1}} + \sum_{s^2} P(D_i) \log \frac{1}{P_{i2}}
   \frac{\sum_{i} P(\overline{b}_{i}) \log \frac{1}{2} = P(\overline{b}_{0}) \log \frac{1}{P(\overline{b}_{0})} + P(\overline{b}_{1}) \log \frac{1}{P(\overline{b}_{1})} + P(\overline{b}_{2}) \log \frac{1}{P(\overline{b}_{2})} + P(\overline{b}_{2}) \log \frac{1}{P(\overline{b}_{2})}}{P(\overline{b}_{2})} + P(\overline{b}_{2}) \log \frac{1}{P(\overline{b}_{2})} + P(\overline{b}_{2}) \log \frac{1}{P(\overline{b}_{2})}
                                                                                  P( T21)
                                                                                 + P(S1)P(S1)log
  aguparnos So +S1 = H(S)
                   P(S) H(S) + P(S1) H(S)
         = \left[ P(S_0) + P(S_1) \right] H(S) = \dot{H}(S)
```

500					
F		_	-	•	
_	e			a	
	_	_			

Ejercicios

- O Demostrar $\geq P(\delta_i) \log \frac{1}{\rho_{i2}} = H(\delta)$
- 2 Consideno la fueute

$$\begin{array}{c|c}
P(S_1) = \frac{1}{2} \\
P(S_2) = \frac{1}{4} \\
P(S_3) = \frac{1}{4}
\end{array}$$

- a) Calcular $H(S^2)$ usando las probablidades de Si. b) Calcular $H(S^2)$ usando el terrema $H(S^2) = 2H(S)$
- $\frac{1}{\sqrt{2}} \sum_{s=2}^{2} P(\overline{b_{i}}) \log \frac{1}{\rho_{i2}} = P(\overline{b_{0}}) \log \frac{1}{\rho_{i2}} + P(\overline{b_{0}}) \log \frac{1}{$

entonces H(52) = H(5) + H(6)

$$H(S^2) = 2H(S)$$