

کلیات مراحل طراحی و ساخت ایستگاه‌های مرکزی در سیستم‌های نظارت و کنترل برق

مهندس فرشاد فرمند - مهندس محمود مصلحی

فارغ‌التحصیلان کارشناسی ارشد دانشکده مهندسی برق دانشگاه صنعتی امیرکبیر

دکتر کریم فائز

استادیار دانشکده مهندسی برق دانشگاه صنعتی امیرکبیر

چکیده

در سیستمهای امروزی نظارت و کنترل، ایستگاه‌های مرکزی (MS) با بهره‌گیری از تجهیزات پیشرفته و هوشمند آغاز دارند اما جمع‌آوری اطلاعات ایستگاه‌های راه دور (RTU) و نیز فرآیند مخابره داده‌ها را به طور مستقل و بدون مشارکت گام پیوستر مرکزی به عهده گرفته، بدین ترتیب مسائل و مشکلات ناشی از ارتباط مستقیم گامپیوترهای سریع را با لینکهای مخابرایی که از سرعت پائین‌تری برخوردارند به حداقل برسانند.

در این مقاله نشان داده خواهد شد که چگونه با تحقیق و مطالعه استانداردهای موجود و شناخته شده جهانی و استفاده از امکانات موجود فعلی کشور می‌توان یک سیستم ایستگاه مرکزی هوشمند و اقتصادی که در نهایت به عنوان بخشی از سیستم نظارت و کنترل به‌گار گرفته می‌شود، طراحی و پیاده نمود.

بخش نخست این مقاله به شرح پروژه، لزوم رعایت استانداردها، اجزاء و وظایف سیستم MS از قبیل FEP، واحد کنسول، مدولهای خروجی دیجیتال و آنالوگیکی پردازد و در بخش دوم از کلیات مراحل طراحی و انتخاب پرتوکل استاندارد، انتخاب پرتوکل سریال، انتخاب باین استاندارد و غیره سخن به میان آمد است که جهت تسريع درگ مطالب اغلب آنها به صورت جداوی تنظیم گردیده است.

“Design and Manufacturing of Master Station” in Dispatching Control System

F. Farmand, M. Sc. - M. Moslehi, M.Sc. - K. Faez, Ph.D.

Elect. Eng. Dept. Amirkabir Univ. of Tech.

ABSTRACT :

Today in process control systems, intelligent microprocessor-based master stations can handle communication processes independently and outside the main (central) computer thus preventing straight connection of high speed computers with low speed communication links. Therefore we can relieve computer of a lot of load and make its capacity available for data processing purposes.

A master station subsystem forms a part of a process control computer system installed at control center.

In our system, it consists of a multipurpose central unit, a standard system bus, analog restitution modules, digital out and alarm modules (that controls mimic wall diagram) all installed in a standard rack and finally a console and display unit for supervising system functions and sending commands.

From central computer point of view the central unit is a Front End Processor (FEP) that concentrates data received from Remote Terminal Units (RTU) installed at remote plants (such as airline systems, traffic control systems, power systems, industrial systems, etc.) via low speed links, buffers and sends them to a high speed link toward the computer,

and vice versa.

From RTU(s) point of view it is a master (or primary) station that polls remote stations in an ordered fashion to transmit data. Also time synchronization of all RTU(s) is achieved by sending periodic time set commands from master station.

Central unit controls digital and analog modules via system bus and updates mimic diagram and recorders or meters on coming new data. It can also receive operator commands from console unit (Such as digital or setpoint commands to special RTU, RTU(s) polling list, etc.)

In this paper the above modules and their function, are introduced. Then the general rules of designing and choosing protocol, standard bus and etc. are presented in comparison manner.

شرح مقاله:

یا واحدهایی به نام FEP^۱ انجام می‌گیرد. این واحد که بخش اصلی ایستگاه مرکزی را تشکیل می‌دهد متمرکزکننده‌ای است که نزدیک کامپیوتر مرکزی اغفار می‌گیرد و وظیفه جمع‌آوری اطلاعات ایستگاههای راه دور (RTU) را به طریق Polling و TDM، تصحیح آنها از خطوط و ارسال دسته جمعی اطلاعات را به کامپیوتر مرکزی با پروتکل و فرمت قابل فهم کامپیوتر به عهده دارد، همچنین این واحد قادر است فرمانی لازم را از کامپیوتر دریافت نموده و جهت اجراء بایستگاههای RTU ارسال دارد. مجموعه موارد فوق که اصطلاحاً "فرآیند مخابره داده‌ها"^۲ نامیده می‌شود در سیستمهای قدیمی‌تر مستقیماً "توسط کامپیوتر مرکزی صورت می‌گرفت که امروزه این امر بدليل زیر کمتر به کار می‌رود.

الف- در صورت تغییر و یا تصحیح پروتکل مربوط به ارتباط با ایستگاههای RTU، نرم افزار و سیستم عامل کامپیوتر مرکزی نیاز به تغییر خواهد داشت که در اغلب موارد با توجه به پیچیدگی و عدم دسترسی آن بسیار مشکل است.

ب- استفاده از یک سیستم جداگانه (FEP) منجر به کارآئی بالاتر پردازش داده‌ها^۳ و وظیفه اصلی کامپیوتر مرکزی است می‌گردد. زیرا فرآیند مخابره داده‌ها "معولاً" وقت‌گیر و نیازمند طی مراحل مختلفی است که از کارآئی یک کامپیوتر سریع می‌کاهد.

FEP از طریق لینک‌های با سرعت متوسط و پائین اطلاعات را جمع‌آوری نموده و پس از ذخیره و تغییر فرمت و پروتکل، از طریق یک لینک سریع پارالل و یا سریال آنها را منتقل می‌کند. ایستگاههای که اطلاعاتی برای ارسال نداشته‌اند در این لینک، محلی به آنها اختصاص داده نمی‌شود. به عبارت دیگر از دید کامپیوتر ارتباط پک به یک میان کامپیوتر و ایستگاههای راه دور، وجود ندارد و آنچه به کامپیوتر ارسال می‌شود متوسط ترافیک شکه است که در لینک قرار می‌گیرد.

در مواردی که کامپیوتر و یا لینک آن دچار خرابی یا وقفه گردد، FEP می‌تواند بدون اخلال در عملکرد شبکه به کار خود ادامه داده، اطلاعات را ذخیره نموده و با ارتباط مجدد با کامپیوتر مرکزی بلوکهای داده را

بروزه MS که طراحی و ساخت نمونه آزمایشگاهی آن در دانشگاه صنعتی امیرکبیر و تحت نظرت شرکت توایر انجام گرفته است بخشی از سیستم کلی نظارت و کنترل دیسپاچینگ است که شامل MS, RTU، کامپیوتر مرکزی و لینک‌های ارتباطی است.

واحد یا واحدهای MS که در مراکز کنترل قرار دارند وظیفه جمع‌آوری و ذخیره اطلاعات ایستگاههای RTU و ارسال آنها را آنها را به کامپیوتر مرکزی به عهده دارند و از طرف دیگر فرامین لازم را از کامپیوتر مرکزی اخذ نموده و به صورت پیامهای قابل فهم ایستگاههای RTU تبدیل می‌کنند. شکل (۱) دیاگرام واحد MS و شکل (۲) ارتباط‌بخش اصلی آن (FEP) را با سیستم کلی نظارت و کنترل نشان می‌دهد.

در این بروزه جهت افزایش کیفیت و کارآئی سیستم سعی بر این بوده است که حتی الامکان از استانداردهای معمول و شناخته شده امروزی استفاده شود که این امر بدلاً لیل گوتاگونی صورت گرفته است.

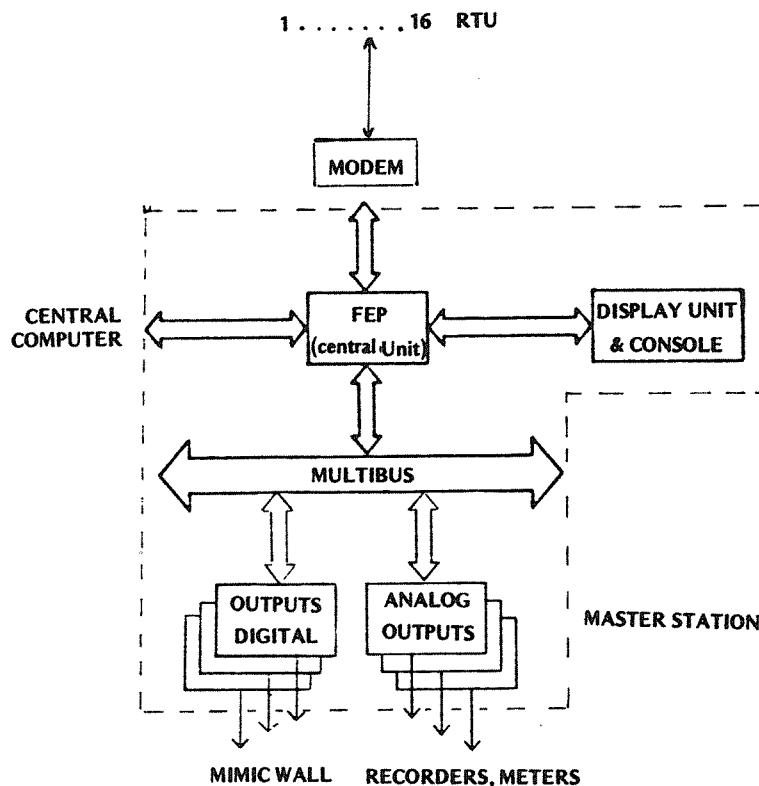
الف- استفاده از استانداردها علاوه بر آن که قابلیت اطمینان سیستم را افزایش می‌دهد امکان ارتباط چندین سیستم با ساختهای سخت‌افزاری و نرم افزاری متفاوت را فراهم می‌سازند.

ب- عموماً برای برآوردن نیازهای مختلف استانداردها، قطعات و تجهیزات اولیه خاص آنها بهمفور در بازارهای جهانی یافت می‌شوند. بنابراین رعایت استانداردها تا حد زیادی مشکلات ساخت افزاری و مراحل ساخت را کاهش می‌دهند. بهطور مثال پرتهای سریالی ساخته شده‌اند که قادرند برخی از نیازهای "لایه ۲" و "لایه ۱"^۴ شبکه‌های مخابراتی و انتقال داده را که بر بنای استانداردهای جهانی استوار می‌باشند برآورده سازند.

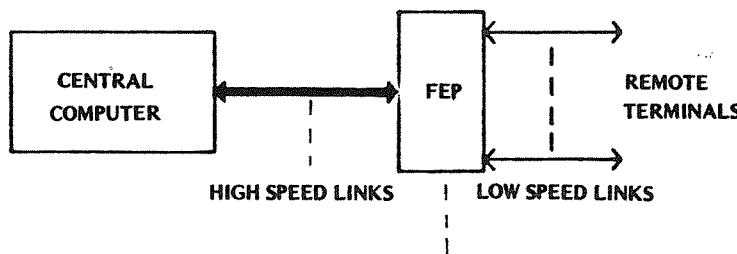
۱- شرح اجزاء و وظایف سیستم

۱-۱- FEP

امروزه امر جمع‌آوری اطلاعات در مراکز کنترل و نظارت توسط واحد



شکل ۱- دیاگرام بلوکی MS



شکل ۲- دیاگرام کلی سیستم نظارت و کنترل

از دریافت هر فریم حاوی تغییر وضعیت‌ها آنها را خارج از روتین عادی خود به کامپیوتر مرکزی ارسال می‌دارد که به صورت Online در اختیار کامپیوتر قرار می‌گیرد.

- ذخیره کلیه اطلاعات ایستگاهها که در موارد از دست رفتن اطلاعات اولیه در کامپیوتر مرکزی با درخواست کامپیوتر تمامی اطلاعات هر RTU ارسال می‌گردد.

- راماندازی اولیه تمامی ایستگاه‌های RTU تحت نظارت و فرمان FEP و یا راماندازی یک یا چند ایستگاه با درخواست کامپیوتر مرکزی.

- ارسال پریودیک ساعت ایستگاه مرکزی جهت سنتکونیزاسیون زمانی کلیه ایستگاه‌های RTU.

ارسال کند. در مورد کاربرد FEP در سیستم دیسپاچینگ، وظایف زیر به آن محول گردیده است.

- ایستگاه‌های RTU بر مبنای الگوریتمی که مستقیماً توسط FEP تعیین می‌گردد.

- جمع‌آوری اطلاعات گروههای دیجیتال و آنalog ایستگاه‌های RTU، ذخیره‌سازی و ارسال دسته‌جمعی آنها پس از طی هر سیکل ایستگاه به کامپیوتر مرکزی.

- دریافت تغییر وضعیت‌های آنalog و دیجیتال که توسط هر ایستگاه RTU ثبت می‌گردد و به همراه ارسال اطلاعات گروه و یا گروههای مورد درخواست به ایستگاه مرکزی ارسال می‌گردد. FEP بلافاصله پس

حافظهای داخلی خود ذخیره نموده و خروجی‌های آنالوگ را احیاء می‌کنند.

– کشف خطای فریم‌های دریافتی به کمک کد CRC و تصحیح آنها به روش ارسال مجدد.^۹

– کشف پیامهای که اصلاً دریافت نشده‌اند از طریق تکنیک کنترل توالی پیامها.

– کنترل مدولهای خروجی آنالوگ و ارسال اطلاعات گروههای آنالوگ به آنها جهت نمایش در شباتها، میترها و غیره.

– دریافت فرایمن انتخاب و اجراء^{۱۰} از کامپیوتر مرکزی و ارسال آنها به آدرس ایستگاههای مورد نظر.

– کنترل کنسول مرتبط با سیستم FEP.

– کنترل مدولهای خروجی دیجیتال و ارسال وضعیت‌ها و آلارم‌ها به آنها جهت نمایش بر صفحهٔ دیاگرام میمیک

۲- طراحی سیستم و انتخاب روش‌های اجرایی :
در این مورد، چند مساله اساسی از قبیل انتخاب پروتکل استاندارد، انتخاب بان سیستم^{۱۱} استاندارد انتخاب پرت سریال و غیره موردنظر قرار گرفت که در مورد هریک به اختصار شرح داده می‌شود.

۳- انتخاب پروتکل استاندارد :
انتخاب یک پروتکل مناسب براساس نیازهای سیستم و امکانات سخت‌افزاری جهت اجراء آن صورت می‌گیرد. خصوصیات یک پروتکل مناسب را می‌توان در موارد زیر خلاصه نمود:

- بهره‌وری و راندمان بالای انتقال
- کنترل توالی و تصدیق فریم‌های دریافتی
- روش‌های مطمئن تشخیص و تصحیح خطای جدول (۱) به طور چکیده مراحلی که منجر به انتخاب پروتکل HDLC گردیده، ذکر شده است. این پروتکل که از نوع گرایش بیت^{۱۲} می‌باشد امروزه به صورت وسیعی در شبکهای مخابراتی داده استفاده می‌شود و سازمانهای استاندارد متعددی از آن بهره می‌گیرند. به طور مثال شبکه SNA از روش^{۱۳} HDLC که اولین پروتکل گرایش بیت عرضه شده IBM بوده است در لینک داده خود استفاده می‌کند.

سازمان استاندارد ISO^{۱۴} با اندک تغییراتی آنرا با نام HDLC معرفی نموده است. سازمان ANSI نام ADCCP و سازمان LAP (که بخشی از استاندارد X.25 است) را برآ نهاده است. این پروتکلهای بسیار به یکدیگر شباهت داشته و با اندک تفاوتی تعریف شده‌اند و هنوز نیز در حال توسعه می‌باشند. دلیل انتخاب این نوع پروتکلهای به خاطر قابلیت انعطاف آنها و جایگزین کردن آنها با پروتکلهای گرایش کاراکتر^{۱۵} بوده است.

اطلاعات کنترلی HDLC در موقعیت‌های خاصی نسبت به مزهای فریم قرار می‌گیرد. فرمت آن در شکل (۳) نشان داده شده است. میدان آدرس شماره ایستگاه‌هایی را که فرمان به آنها صادر شده است، مشخص می‌کند که در اینجا آدرس^{۱۶} آنچه شناسایی کلیه ایستگاه‌ها استفاده می‌شود. آدرس ۲۵۵ (بیت یک متولی)^{۱۷} که آدرس جمعی و Global نامیده می‌شود جهت صدور همزمان فرایمن به تمامی ایستگاه‌ها استفاده می‌شود. این آدرس برای راه‌اندازی همزمان ایستگاه‌ها و یا ارسال ساعت استفاده می‌شود. در میدان کنترل بیت P (با بیت Polling) توسط ایستگاه مرکزی ارسال می‌شود تا ارسال آخرین فریم خود را به ایستگاه RTU نشان دهد. به طور متناظر RTU نیز بیت F (یا بیت Final) را فعال می‌کند. در این میدان شماره‌های توالی دریافت N(S) و ارسال N(R) قرار دارد که توسط آن توالی هر فریم ارسالی و دریافتی کنترل می‌گردد. ارسال N(R) به معنای تصدیق تعداد

* تعداد غیرمشخص بیت‌گهی تواند ضربی از گاراکتری باشد

۴- مدولهای خروجی دیجیتال

این مدولها که از طریق بان استاندارد سیستم FEP با آن در ارتباطند، کمیتهای دیجیتال را دریافت نموده و خروجی‌های دیجیتال و یا آلام را فعال می‌سازند که منجر به نمایش علام و وضعیت‌ها در دیاگرام میمیک می‌گردد (دیاگرام میمیک دیوار بزرگی است که وضعیت سیستم تحت کنترل را از طریق علام اخباری مانند لامپ‌های روشنائی یا خبردهندهای صوتی به نمایش می‌گذارد).

در مد آلام هرگونه تغییر وضعیت از ۰ به ۱ و یا ۱ به ۰ منجر به قطع و وصل متناوب رله‌های خروجی و در نتیجه لامپ روشنایی دیاگرام میمیک و یا علام صوتی آن می‌گردد تا اپرатор از وجود وضعیت‌های جدید آگاه گردد.

مد وضعیت اپرатор را از وضعیت موجود هریک از ورودی‌های دیجیتال که محلی برای آن در دیاگرام میمیک در نظر گرفته شده آگاه می‌سازد (لامپ روشن به معنای وضعیت وصل و لامپ خاموش به معنای وضعیت قطع کن tact است) این مد به هنگام اجراء فرایمن که منجر به وضعیت آلام اپرатор را از وضعیت ایجاد شده مطلع می‌سازد.

۵- کنسول و نمایشگرهای LCD :

بخش کنسول که به FEP مرتبط است و مستقیماً توسط آن کنترل می‌گردد، سیستم FEP را قادری سازد که پارامترهای اولیه مانند آدرس‌های مجاز ایستگاههای راه دور، اولویت و دفاتر آنها و Polling غیره را از طریق فرمان اپرатор دریافت نماید.

از طریق نمایشگرهای LCD، آلامهای از قبیل خرابی مدم، عدم پاسخ یک یا چندین ایستگاه RTU به نمایش گذاشته می‌شود. همچنین مشخصات داخلی و جداول عیوب‌یابی هر RTU با انتخاب کلیدهای مربوطه قابل مشاهده است.

۶- مدولهای خروجی آنالوگ:

این مدولها که از طریق بان استاندارد سیستم FEP با آن در ارتباطند، کمیتهای با ماهیت آنالوگ را به صورت دیجیتال دریافت نموده و مجدداً به کمیتهای آنالوگ تبدیل می‌کنند، که در شباتها و میترها قابل نمایش می‌باشند. این مدولها اطلاعات دیجیتال را در

Flag	RTU Address	Control	Information	CRC	Flag 01111110
8 bits	8 bits	8 bits	*	16bits	8 bits

شکل ۳- ساختار فریم HDLC

جدول ۱- انتخاب پروتکل استاندارد

دلایل و قابلیتها	نوع انتخاب شده	انواع
<p>۱- این روش از خط انتقال بنحو بهتری استفاده می‌کند . ۲- راندمان بالاتری بهروش آسنکرون دارد (بسته به تعداد کاراکترهای ارسالی در هر فریم راندمان ناحدود ۹۹٪ قابل افزایش است) . ۳- روش آسنکرون بیشتر در مواردی به کار می‌رود که از ترمینالهای غیر بافر شده استفاده می‌شود . اما ترمینالهای نظری RTU قادرند اطلاعات را ذخیره نموده و در موقع مقتضی و تحت کنترل ایستگاه برگزی آنها را ارسال دارند .</p>	سنکرون	روشهای انتقال ۱- سنکرون ۲- آسنکرون
<p>۱- در این نوع پروتکل موقعیت بیت در فریم است که تعیین‌کننده نوع اطلاعات (کنترلی و با داده) می‌باشد . به طور شونده در پروتکل HDLC بیت ۱ الی ۸ آدرس ایستگاه راه دور ، بیت ۱۰ الی ۱۲ شماره توالی فریم و ... را شخص می‌کند که از نوع اطلاعات کنترلی می‌باشد . بنابراین با استفاده از موقعیت بیت و نهایتگوی بیت (مانند آنچه در پروتکلهای Character Oriented وجود دارد) امکان تعریف تعداد زیادی کاراکتر کنترلی وجود دارد (مثلاً "در یک میدان کنترل ۸ بیتی ، ۲۸ کاراکتر کنترلی قابل تعریف است) . ۲- در میدان داده این نوع پروتکلها برخلاف کدبندی‌های نظری ASCII و غیره محدودیتی از نظر شکل داده‌ها وجود ندارد و داده‌ها بصورت‌های مختلف از قبیل باپیزی خالص و غیره می‌توانند ارسال شوند که این خود باعث افزایش راندمان انتقال می‌گردد . در این روش سنکرونیزاسیون فریم توسط الگوی خاصی به نام Flag انجام می‌شود و جهت عدم تشایه آن با الگوی داده از روش Bit stuffing استفاده می‌شود .</p>	Bit oriented	پروتکلهای سنکرون Character Oriented Byte count Oriented Bit Oriented
<p>۱- در روش اول به دلیل افزایش تعداد بیتهای ارسالی راندمان انتقال کاهش می‌باید و در مواردی مناسب است که لینک داده یک‌طرفه ۱۶ باند و یا اینکه تأخیر دور زدن بیام ۱۷ قابل توجه باشد (مانند سیستمهای ماهواره) و یا داده‌های به صورت زنده ۱۸ مورد نیاز است . در کدهای نظری CRC حجم زیادی از داده‌ها از نظر کشف خطای احتمالی بررسی می‌گردد در حالی که تعداد بیتهای کد ثابت و محدود است . ۲- ماهیت نویز خطوط انتقال از قبیل خطوط تلفنی ، PLC و غیره بیشتر به صورت ضربهای ۱۹ است که ناشی از رعدوبرق ، سوئیچینگ پست و عوامل دیگر است . در این نوع خطوط معمولاً "به طور آغازی" چندین بیت خطای متواتی رخ می‌دهد که امکان تصحیح آنها را بهروش مستقیم کاهش می‌دهد . در چنین مواردی تکیک Retransmission مناسب است .</p>	Retransmission (CRC Checking)	۱- تصحیح مستقیم خطا (FEC) از روشهای کشف طریق کدهای نظری و تصحیح خطأ همینگ ۲- کشف خطأ (از طریق کدهای نظری CRC) و تصحیح آن بهروش ارسال مجدد (Retransmission)
<p>۱- این پروتکل از نوع گرایش بیت ۱۳ می‌باشد و فریم آن بهروش سنکرون ارسال می‌شود . پروتکلهای نظری Bisync از نوع Character oriented است که کارایی لازم را ندارد و امروزه کمتر استفاده می‌شود . ۲- در این پروتکل امکان کنترل توالی ارسال و دریافت (S (N) و (R) N) وجود دارد ، بنابراین احتمال از دست رفتن پیامهای که اصلاً به مقصد نرسیده‌اند به حداقل می‌رسد و به علاوه امکان ارسال چندین فریم پیاپی بدون نیاز به تصدیق تک‌تک فریمها وجود دارد ، بنابراین در مواردی که حجم وسیعی از داده‌ها ارسال می‌گردد تاخیر دور زدن بیام ۱۷ به حداقل می‌رسد . ۳- قطعات و تجهیزات لازم جهت پیاده کردن این پروتکل براحتی در دسترس است (مانند پرت سریال SIO) . ۴- در پروتکلهای نظری DDCMP با استفاده از میدان شمارش بایتها ۲۰ میدانهای کنترل و داده‌ها از یک‌دیگر مجزا گردید و به این ترتیب سائل و محدودیت‌های پروتکلهای نظری Bisync را برطرف می‌سازند اما به دلیل آنکه در مقایسه با پروتکلهای نظری HDLC کمتر استفاده می‌شوند و قطعات آنها به راحتی در دسترس نیستند در اینجا مورد نظر نمی‌باشد . ۵- قابلیت Bit stuffing که ضمن حل مسائل مربوط به تشایه الگوهای داده و Flag باعث ارسال حداقل یک وضعیت گذاری بیت از ۱ به صفر در هر کاراکتر ارسالی می‌گردد که در استخراج ساعت نمونه برداری استفاده می‌شود .</p>	HDLC	پروتکلهای استاندارد -۱ (از نوع Oriented که منابع آن قابل (Oriented) از نوع Bit - (Oriented) دسترس بوده‌اند .

گرفتن خط انتقال وجود دارد. اگر فرمانی بهایستگاه خاصی صادر می شود ایستگاه مرکزی می باشد سریعاً از نتیجه فرمان صادر که احتمالاً منجر به وضعیت (یا وضعیتی) جدید گردیده است مطلع گردد. بنابراین اولویت آن RTU برای انتقال خط انتقال و ارسال وضعیت های جدید در مقام بالاتری در مقایسه با حالات عادی قرار می گیرد. نیز ممکن است در يك یا چند سیکل ایستگاهی از اهمیت بالاتری برخوردار گردد و بنابراین تعداد دفعاتی که بهایستگاه مجاز به استفاده از خط انتقال است، می باشیست بعطریقی افزایش یابد. در چنین مواردی تکنیک Polling انعطاف پیشتری داشته و بمکمل نرم افزار چنین تغییراتی برهاحتی امکان پذیر است. در شبکه هایی که فرآیندها از یکدیگر مستقل نمی باشند، تغییر وضعیت یک ایستگاه می تواند به سایر ایستگاهها نیز سوابی کرده و باعث تغییر وضعیت آنها نیز گردد. به طور مثال حالات گذرای سوئیچینگ یک یا چندین پست و نیروگاه می تواند در سایر ایستگاهها نیز موجب وضعیت های جدید آنالوگ و یا دیجیتال گردد. به کارگیری روشهایی مانند روش تصادمی می تواند منجر به درخواست اغلب ایستگاهها در بحث تیار گرفتن خط انتقال گردد و ایستگاه مرکزی ناجار است درست همانند روش Polling عمل نموده و بهتر ترتیب اولویت خط را در اختیار ایستگاهها قرار دهد. بنابراین چنین روشهایی که مشکلات سخت افزاری و اجراء آنها افزون تر است در نهایت کمتر نتیجه بخش خواهد بود.

با توجه به موارد بالا و نیز سهولت امکانات اجرای روش Polling در اینجا نیز همانند سایر سیستمهای مشابه از این روش بهره گرفته شده است. اما برای آن که سایر ایستگاه هایی که پیام های را به صورت ذخیره جهت ارسال دارند با تأخیر کمتری مواجه شوند. لازم است طول پیامها کوتاه گردد و تعداد دور زدن پیامها ۲۶ به حداقل برسد. بنابراین موارد زیر رعایت گردیده است.

- در هر سیکل Polling، هر ایستگاه تنها برای ارسال یک گروه از اطلاعات آنالوگ و یا دیجیتال مورد سوال قرار می گیرد بنابراین طول پیام های ارسالی از RTU تقلیل می یابد.
- در صورتی که ایستگاه RTU تغییر وضعیتی در بافر خود ذخیره نموده باشد در پاسخ MS ابتداء از آنها را ارسال نموده و سپس در همان پیام ارسالی اطلاعات گروه مورد تقاضا را نیز ارسال می دارد. بنابراین نیازی به Polling مجدد جهت ارسال تغییر وضعیتها که توأم با تأخیر دور زدن پیام است، نخواهد بود.
- در صورتی که فرمانی بهایستگاه خاصی ارسال گردد آن ایستگاه خارج از سیکل عادی Polling برای ارسال تغییر وضعیت های احتمالی خود مورد سوال قرار می گیرد.

۵-۲- انتخاب روش مکالمات FEP و گامپیوتر :

همان طوری که می دانیم کامپیوتر مرکزی می تواند با چندین FEP در تماس باشد. ارتباط هر FEP با کامپیوتر به صورت نقطه به نقطه^۷ و "معمول" از طریق یک پرت متناسب کامپیوتر است و به این ترتیب امکان ارسال اطلاعات FEP به صورت آسنکرون و بدون نیاز به درخواست (Polling) کامپیوتر فراهم آید (توجه شود که روش ارسال می تواند به صورت سنکرون باشد ولی طریقه برقراری ارتباط به صورت آسنکرون انجام می پذیرد) در این حال پرت کامپیوتر به محض دریافت اولین کاراکتر اطلاعات جدید وقفه ای را به پرسور سیستم ارسال می دارد که

۱- (R) N فریم قبلی و انتظار ارسال فریم شماره (N) از ایستگاه مقابل است. میدان اطلاعات شامل داده های اصلی و توابع کنترل و فرمان ایستگاه MS و یا RTU می باشد. معمولاً طول میدان اطلاعات محدود انتخاب می شود زیرا در میدان های طویل احتمال خطای حداقل یک بیت افزایش یافته که منجر به درخواست ارسال مجدد تمام ۱۵ می گردد.

در انتهای فریم نیز کد CRC قرار دارد که یک رشته ۱۶ بیتی بوده و بر منای توصیه سازمانهای استاندارد ISO CCITT^۸ بنا شده است. در ابتدا و انتهای فریم گلوهای Flag قرار دارد (۰۱۱۱۱۱۱۰) که جهت سنکرونیزاسیون فریم استفاده می شود. در میدان داده در صورت ارسال ۵ بیت ۱ متوالی یک صفر اضافه می شود تا احتمال تشابه گلوب و داده از بین برود.

۳-۲- انتخاب پرت مخابراتی سریال :

پرت سریال انتخاب شده می باشیست قادر باشد تا حدود زیادی نیازهای پروتکل انتخاب شده (HDLC) و نیز نیازهای لایه فیزیکال از جمله سینگالهای ارتباط با مدم ۲۱۴۲ را برآورده سازد. در جدول (۲) مراحل این انتخاب ذکر شده است.

۳-۳- انتخاب باس استاندارد :

این باس که ارتباط برد های خروجی آنالوگ و برد اصلی (FEP) را برقرار سازد از سینگالهای استفاده می کند که قادر است عمل Handshaking بین برد اصلی و سایر برد ها را انجام داده و به این ترتیب:

۱- برد اصلی از وجود خرابی یا عدم نصب برد های فرعی مطلع می گردد.

۲- در صورت عدم آمادگی برد های فرعی و کنندی عملکرد آنها برد اصلی می تواند ارسال اطلاعات خود را تا مدتی به تعویق اندازد. در جدول شماره (۳) مراحل انتخاب یک نوع استاندارد IEEE 796 ذکر گردیده است.

۴-۲- انتخاب روش مکالمات FEP و RTU :

همان طوری که ذکر گردید ایستگاه مرکزی با چندین ایستگاه در ارتباط است. در چنین مواردی شبکه های متعددی از قبیل شبکه چند نقطه ای^۹ و یا ستاره ای^{۱۰} قابل استفاده است. در هر یک از این شبکه های برای جلوگیری از ارسال همزمان پیامها از دور یا چند ایستگاه روشهای کنترل خط مانند روش Polling، روش تصادمی^{۱۱} و غیره به کار می رود (در روش تصادمی معمولاً ایستگاه راه دور با صدور یک پیام از طریق یک لینک جداگانه Full duplex ایستگاه مرکزی را از وجود وضعیت ها و اطلاعات جدید آگاه می سازد و ایستگاه مرکزی در صورت آزاد بودن خط با ارسال پیامی آن را در اختیار ایستگاه راه دور قرار می دهد). در شبکه های سوئیچینگ مانند شبکه های تلفنی، تلکس و غیره تنها انتقال داده از نقطه ای به نقطه دیگر مطرح است، در حالی که در شبکه های کنترل راه دور آن انتقال داده برای هدفی دیگر که همان کنترل فرآیند است، انجام می شود. در این شبکه ها (مانند شبکه دیسپاچینگ) در هر لحظه امکان تغییر اولویت ایستگاهها برای بحث تیار

جدول ۲- انتخاب پرت سریال مخابراتی

انواع	نوع انتخاب شده	دلایل و قابلیت‌ها
قابلیتهاي پرتهای سریال مخابراتی	سنکرون و آسنکرون	به دلیل انتخاب روش ارسال سنکرون MS و RTU پرت سریال فرستنده و گیرنده نیز از این نوع انتخاب می‌گردد. از طرفی نوع ارتباط FEP با کامپیوتر مرکزی به قابلیت پرت کامپیوتر بستگی دارد که در صورت نیاز به صورت آسنکرون نیز می‌تواند باشد. که در این حالت می‌توان از پرتهای دوکاناله استفاده نمود که یک کانال به صورت سنکرون و کانال دیگر به صورت آسنکرون برنامه‌ریزی می‌گردد. در صورت عدم دسترسی به این نوع پرت از دو پرت جداگانه و هر یک با یکی از قابلیتهاي فوق قابل استفاده است.
چیپهای قابل دسترس جهت پرتهای مخابراتی	SIO 8251 6854	۱- قابلیت برنامه‌ریزی در هر دو مد سنکرون آسنکرون .۲- برخورداری از دو کانال مجزا که هریک سیگالهای ارتباط با مد را از طریق سار RS 232 دارد و می‌توانند به صورت Full duplex عمل کنند .۳- قابلیت برنامه‌ریزی در مد HDLC با مشخصات زیر : ۱-۳- چک کد CRC و تشخیص خطای فریم دریافتی .۲-۳- تولید کد CRC فرستنده .۳-۴- تشخیص ابتدا و انتهای فریم دریافتی .۴-۵- تشخیص همانندی آدرس فریم دریافتی با آدرس رنامه‌ریزی شده .۵-۶- قابلیت Bit stuffing - ۶- ارسال رشته لغو فریم (Abort) با فرمان CPU .۷-۳-۷- تشخیص سیگال Abort فریم دریافتی در گیرنده . ۴- تمامی عملیات این پرت می‌تواند در روتینهای وقفه انجام گردد . هر کانال از چهار نوع وقفه که هریک بردار خاص خود را ارسال می‌دارند استفاده می‌کند و هر وقفه نیز می‌تواند تعیین‌کننده یک یا چندین وضعیت متفاوت در گیرنده و یا فرستنده باشد .

جدول ۳- انتخاب بس استاندارد

انواع	نوع انتخاب شده	دلایل و قابلیتها
باس	آسنکرون	باس آسنکرون امکان Handshaking بردها و واحدهای مرکزی را فراهم می‌سازد .
روشهای ارتباط بردها	آسنکرون	در مواردی که بردها در یک واحد قرار می‌گیرند این روش مناسبتر بوده و امکان تبادل سریع اطلاعات را فراهم می‌سازد .
باسهای استاندارد با منابع قابل دسترس	Multibus	۱- این بس از نوع آسنکرون و پارالل می‌باشد . ۲- ابعاد بردن این بس برای سیستم موردنظر (FEP و مدل‌های آنالوگ) مناسب و امکان طراحی آن به صورت بردهای دو رویه در ایران امکان پذیر است . ۳- از خطوط ۱۶ بیتی داده استفاده می‌کند و بdraحتی با پروسسورهای ۱۶ بیتی قابل تطبیق است . ۴- این بس اخیراً "توسط IEEE استاندارد گردیده و با نام IEEE 796 معرفی گردیده است . ۵- بس آدرس آن ۲۰ بیتی بوده و قابلیت آدرسدهی آن توسط بس فرعی دیگری که به صورت رزرو نگاهداشته می‌شود تا ۲۴ بیت قابل افزایش است .

نتیجه:

- طراحی و ساخت سیستمی که مطابق با نیازهای سیستم دیسپاچینگ کشور است حتی با امکانات و تجهیزاتی که امکان تهیه آن در داخل کشور محدود است عملی و کاملاً "اقتصادی" است.
- رعایت استانداردها در بالا بردن قابلیت اطمینان و سیستم و نیز کاهش مسائل و مشکلات مراحل طراحی و ساخت نقش مهمی دارند.
- امید است که مورد توجه و استفاده خوانندگان، مدیریت دیسپاچینگ و مسئولان توسعه که در این امر ما را یاری نموده‌اند، قرار گیرد.



منجر به انتقال اطلاعات FEP به حافظه سیستم گردد که می‌تواند به طریق DMA و یا طرق دیگر باشد. پروتکل ارتباطی بمقابلیت پرت کامپیوتر مستگی دارد. در صورتی که پرت کامپیوتر و برنامه‌های نرم افزاری آن قابلیت پیاده‌سازی پروتکل HDLC را داشته باشند می‌توان از مد آسنکرون این پروتکل استفاده نمود. در این حالت FEP با فرمان کامپیوتر در این مد قرار گرفته و در صورت پرسیدن بافر خود، اطلاعات را بدون نیاز به کامپیوتر ارسال می‌دارد. در مواردی که کامپیوتر FEP نیازمند اطلاعات اولیه می‌باشد آنها را به طریق Polling از FEP درخواست می‌کند و اگر پیام یا فرمانی برای ارسال به استگاه خاصی داشته باشد در دو مرحله Execution Selection و از طریق TFEPE به انجام می‌رساند.

پاورقی:

- | | |
|----------------------------------|-----------------------------|
| 1. Master Station | 15. Retransmission |
| 2. Intelligent | 16. Simplex |
| 3. Link Layer | 17. Turn Around Delay |
| 4. Physical Layer | 18. Real Time |
| 5. Front End Processor | 19. Burst |
| 6. Central Computer | 20. Count Field |
| 7. Data Communication Processing | 21. Modem |
| 8. Data Processing | 22. Multipoint |
| 9. Retransmission | 23. Star |
| 10. Selection & Execution | 24. Contention |
| 11. Refresh | 25. Teleprocessing Networks |
| 12. System Bus | 26. Turn Around |
| 13. Bit - Oriented | 27. Point to Point |
| 14. Character Oriented | |

منابع:

- 1- Computer Communications - Wushow Chou - Volume 1.
- 2- Data Communication Teleprocessing Networks - Trevor - Hoursley.
- 3- Computer Networks - Andrew S. Tanenbau.
- 4- International Standard-High Level Data Link Control Procedures.

۵- سایر منابع استانداردهای موجود

