



搭载MetaOS操作系统的工智机 在多个行业的项目案例

基于Xenomai

目录

搭载MetaOS的工智机 及行业应用案例

Powered by Xenomai

01

中科时代工智机介绍

新品介绍

带轴能力对比

Xenomai与preempt_RT对比

抖动对比



02

行业应用案例

3C电子行业

半导体行业

激光行业

风电行业



03

常见技术问题及解决方案

问题一 CodesysRTE 读写文件带来的超时隐患

问题二 try...catch导致的超时隐患

问题三 Linux驱动带来的模式切换: 移植到RTDM





中科时代2024工智机新品简介

2023年

EPC



SX21

Hygon C86 3330 4核 3.0GHz



SX5164

Intel x6425RE 4核 1.9GHz

2024年

IPC



SP7000Se

Intel N97 4核



SP60

Intel E3845 4核 1.91GHz



SP7000H

Intel i5 12400

6核

2.5/4.4GHz(睿)



SP7020H



SP5040A

Intel i9-12900K 8P8E 16核



SP5010A

Hygon-3350 4核 3.0GHz

EPC



SX58

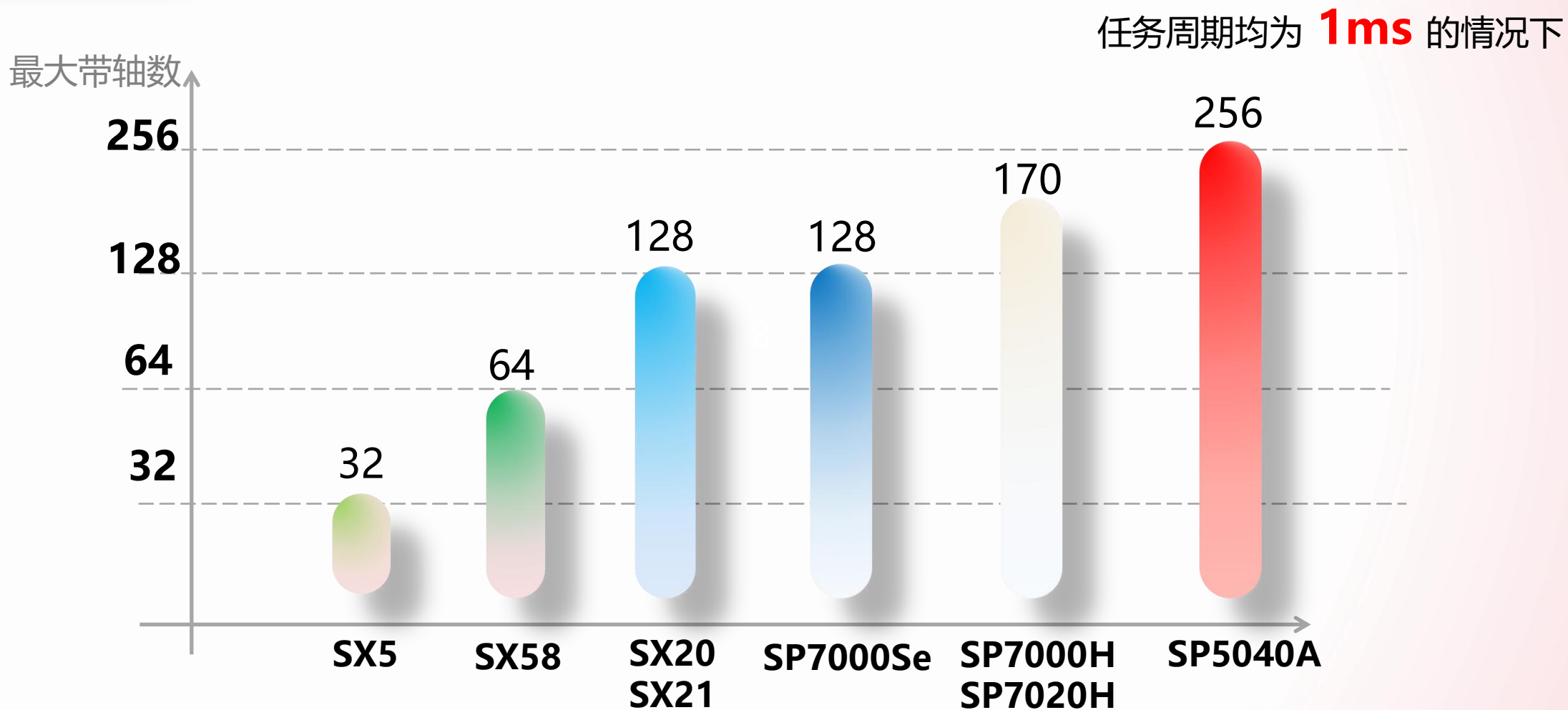
Intel Celeron

J6412



带轴能力对比

1msDC同步 抖动<30us





Xenomai 与 PreemptRT 延迟对比



SX5164

Intel x6425RE 4核 1.9GHz

测试环境

软件版本:

Linux Kernel: 5.15.51

Xenomai: v3.3

EtherCAT: IGH

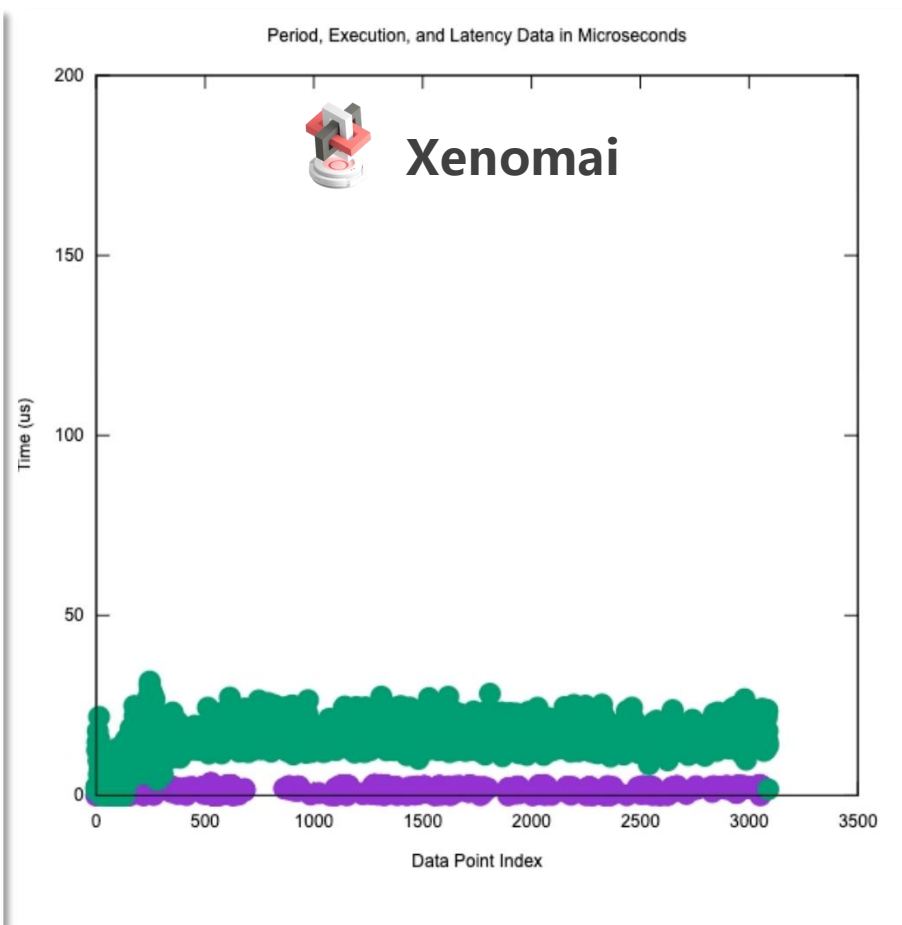
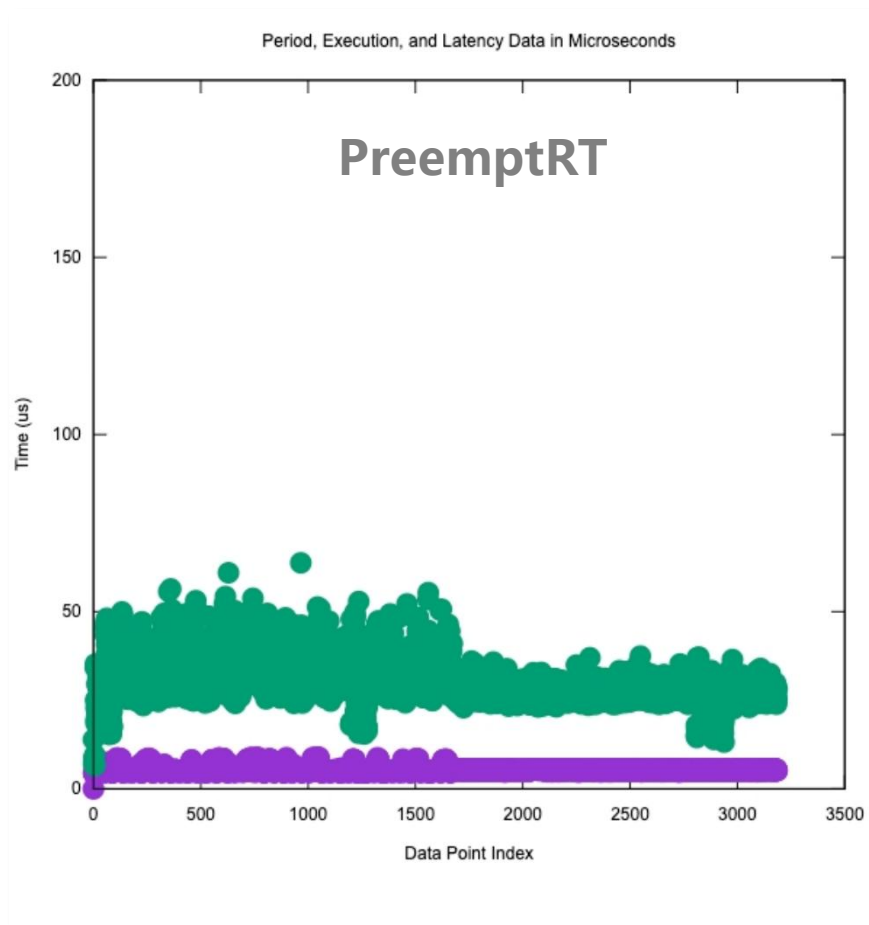
网卡驱动: rt_igc

硬件平台:

中科时代SX51工智机

网卡芯片Intel i225-IT

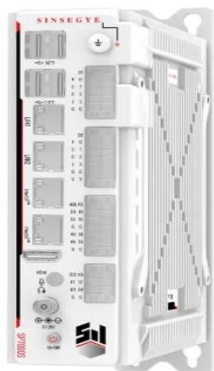
结论: Xenomai 的延迟范围比PreemptRT更窄, 抖动更低。



Latency Min(us) Latency Max(us)



Xenomai在SP7000Se上72小时满负载稳定抖动测试



SP7000Se

Intel n97 4核 1.9GHz

测试环境

硬件平台

中科时代SP7000Se工智机

网卡芯片Intel i210

软件版本

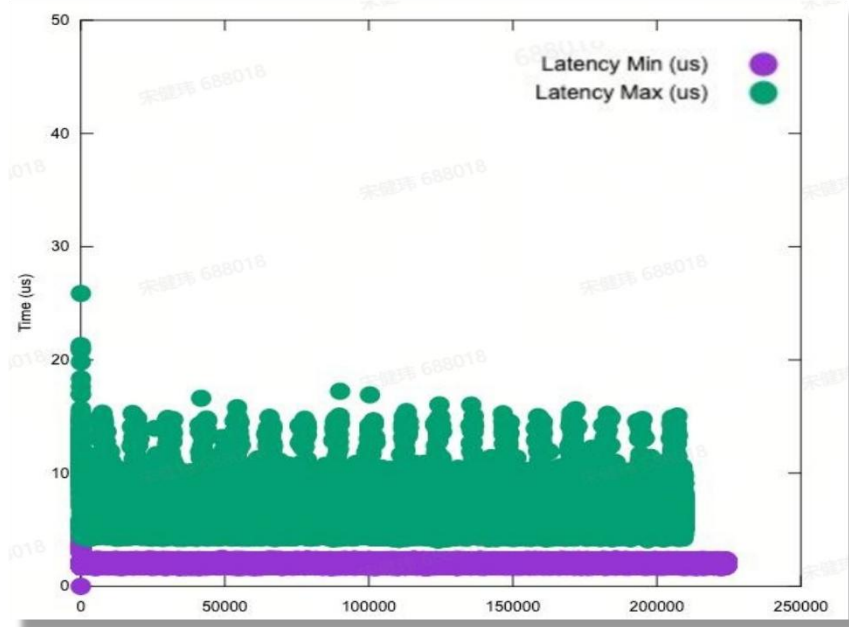
Linux Kernel: 5.15.51

Xenomai: v3.3

EtherCAT: IGH

网卡驱动: rt_igb

结论: SP7000Se 在CPU和GPU加满压力的情况下, 依然能长时间把延时控制在稳定范围内, 抖动稳定在20us范围内。



SP7000Se 72小时满负载单轴运动jitter

Igh 使用xenomai API +
RTDM 网卡驱动后, 完全
避免掉非实时上下文切换

Every 1.0s: cat /proc/xenomai/sched/stat

CPU	PID	MSW	CSW	XSC	PF	STAT	%CPU	NAME
0	0	0	714036	0	0	00018000	99.5	[ROOT/0]
1	0	0	276641260	0	0	00018000	100.0	[ROOT/1]
2	0	0	5788321	0	0	00018000	100.0	[ROOT/2]
3	0	0	0	0	0	00018000	100.0	[ROOT/3]
0	3540270	60	61	65	0	000680c0	0.0	igh_ec_xenomai_
0	3540273	1	31959	207788	0	00048044	0.5	igh_ec_xenomai_



3C行业：4轴Scara机械臂锁螺丝

需求与难点

客户诉求

- 自动流水线上料
- 自动视觉相机拍照定位
- 4轴Scara机械臂稳定控制

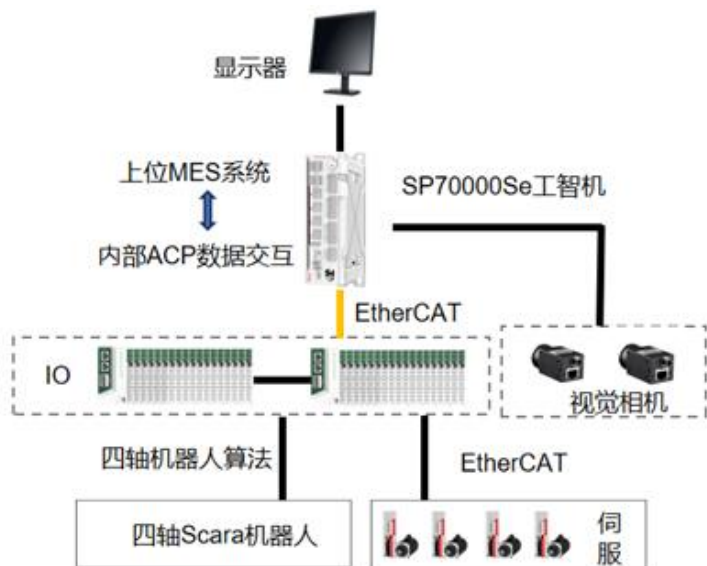
业务形态

SCARA机器人通常具有4个轴。它们有两个平行臂，可以在一个平面内移动。最后一个轴与其他轴成直角。



解决方案

- 一台运行中科时代自研**Meta OS操作系统**的SP7000Se工智机替代原上位工控机+PLC，实现算控一体
- 实时域带轴以及带IO，运行四轴机器人算法
- 上位MES系统通过ACP通讯与**Meta OS非实时域**进行高速数据交互，同时非实时域还带视觉检测



实施成效

搭载Xenomai的SP7000Se工智机带来的优势

1 生产效率提升

10秒/PCS 提升至:

8秒/PCS ↑

2 视觉检测精度提升

提高:

产品质量 ↑



需求与难点

客户诉求

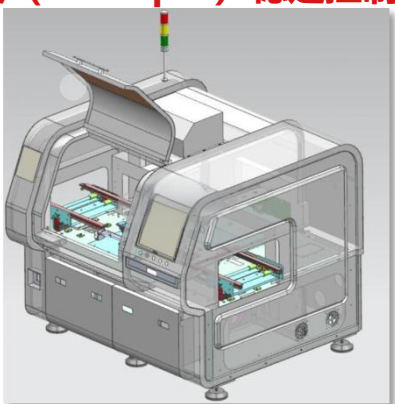
实现上料、点胶、送料、视觉缺陷检测、晶圆台、BONDING、上位MES通讯、日志存储等功能

业务难点

实际产能 UPH>18K/hr
(units per hour)

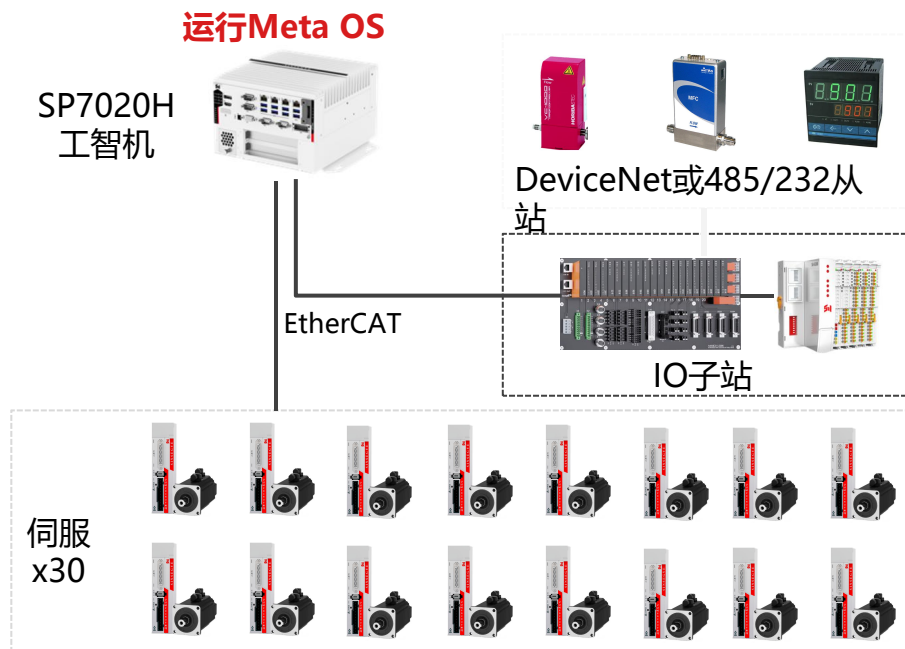
Cycletime:500us

带多轴、带视觉并实现高速高精度 (50-25μm) 稳定控制



解决方案

- 一台运行中科时代自研**Meta OS操作系统**的SP7020H工智机替代原上位工控机+PLC，实现算控一体
- 实时域带轴以及带IO， 高速周期500us
- 非实时域视觉检测缺陷，开通 SECS-GEM 通讯协议与上位MES系统通讯，报警及参数修改日志记录存储3年以上



实施成效

依托Xenomai的可靠稳定高实时性架构，实现：

1 降低成本

算控一体 架构，节省成本

30%

2 指标突破

定位精度

25μm

3 易用开放

支持丰富的通信协议及内嵌功能库拓展，按需移植程序等



需求与难点

客户诉求

- ❑ 设备可涵盖220-340mm各种直径来料，厚度1-2.5mm。
- ❑ 来料会有各种破损，最多可到1/3缺失度，且整面厚度均匀性1mm。
- ❑ 切割取料25-50mm边长的正方形，上面的打标深度>0.1mm。
- ❑ 连线研磨机，联机可调。

业务难点

- ❑ **客户来料的多样性**
- ❑ **综合性激光设备工序复杂：要完成读码、CCD视觉识别、轴控、激光打标、激光切割。**



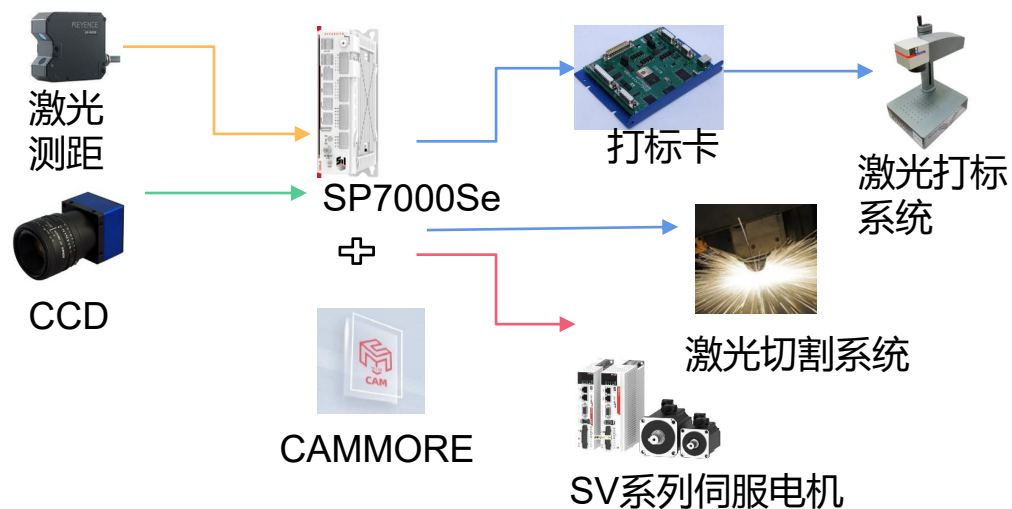
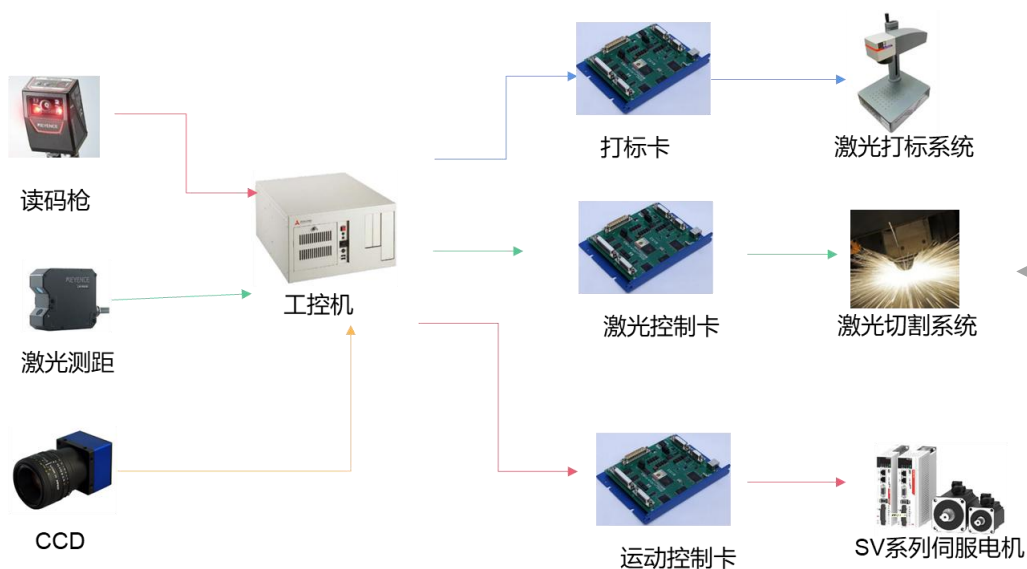


激光行业: 单晶硅激光切割取样机 - 新旧架构对比

传统上下位工控机+控制卡、运控卡

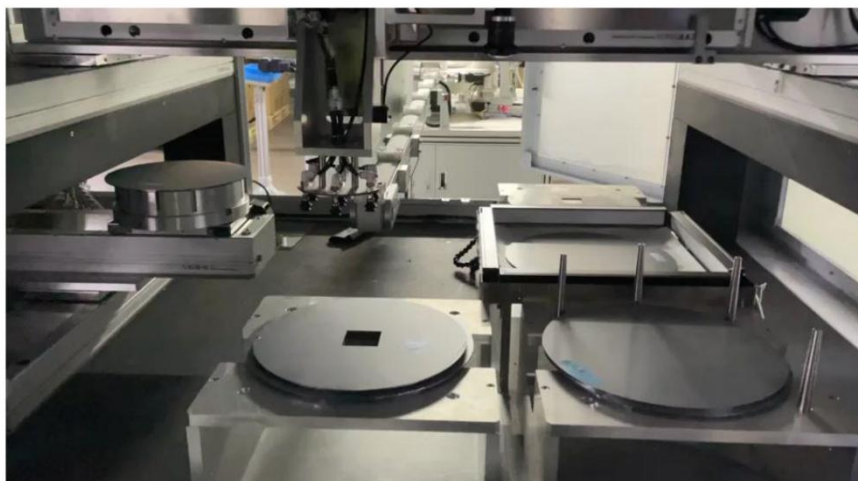
VS

搭载Xenomai的双内核架构



架构改进带来的优势:

- 一机多能, 算控一体
- 成本降低 **60%**
- 双域隔离避免硬死机

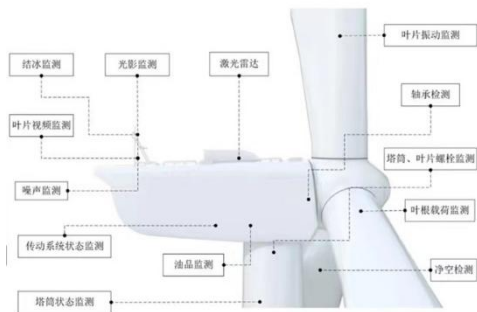




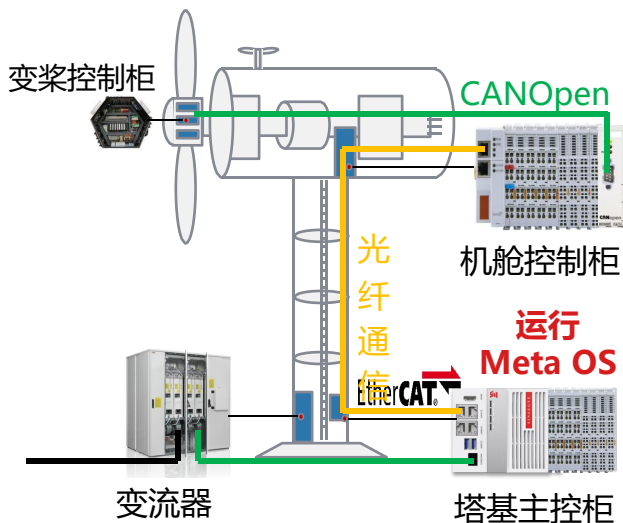
需求及难点

风电风机监控

- 叶片、塔筒、螺栓等高风险、高价值设备监测，包含传感器、采集、传输
- 通过数据，运行全状态CMS诊断平台进行故障判断、诊断、预测性维护等



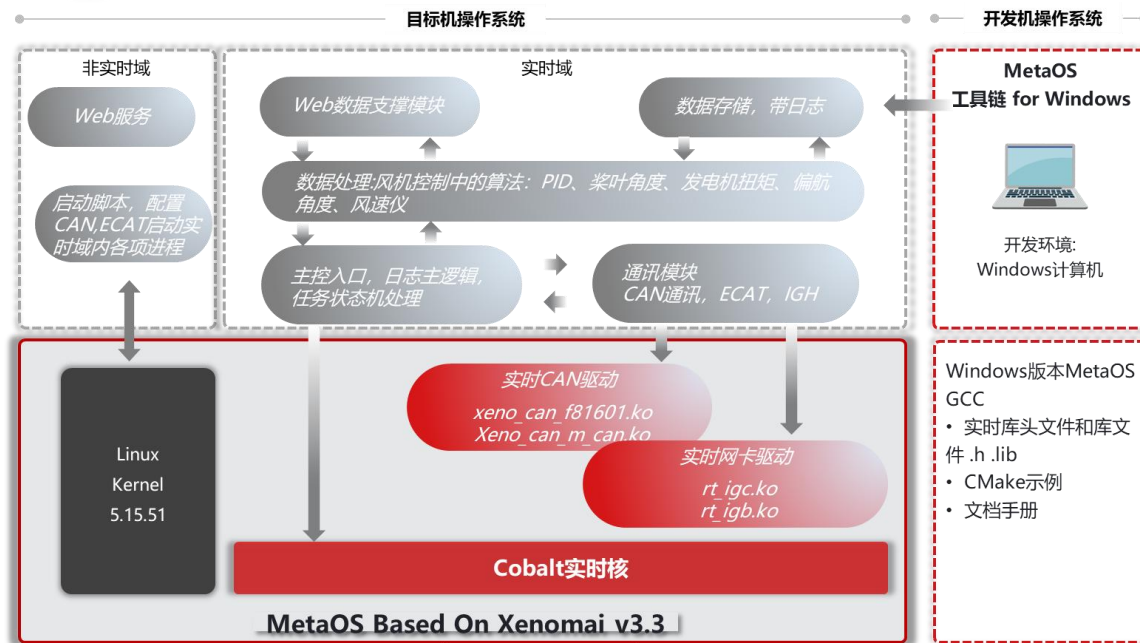
- 提供VSCode编程环境下的工具链
- 支持多语言，多插件。编程接口支持C/C++，Matlab/Simlink等
- 实时核API手册，支持用户程序开发



解决方案



易用且开放 无IDE自行移植和开发风电程序



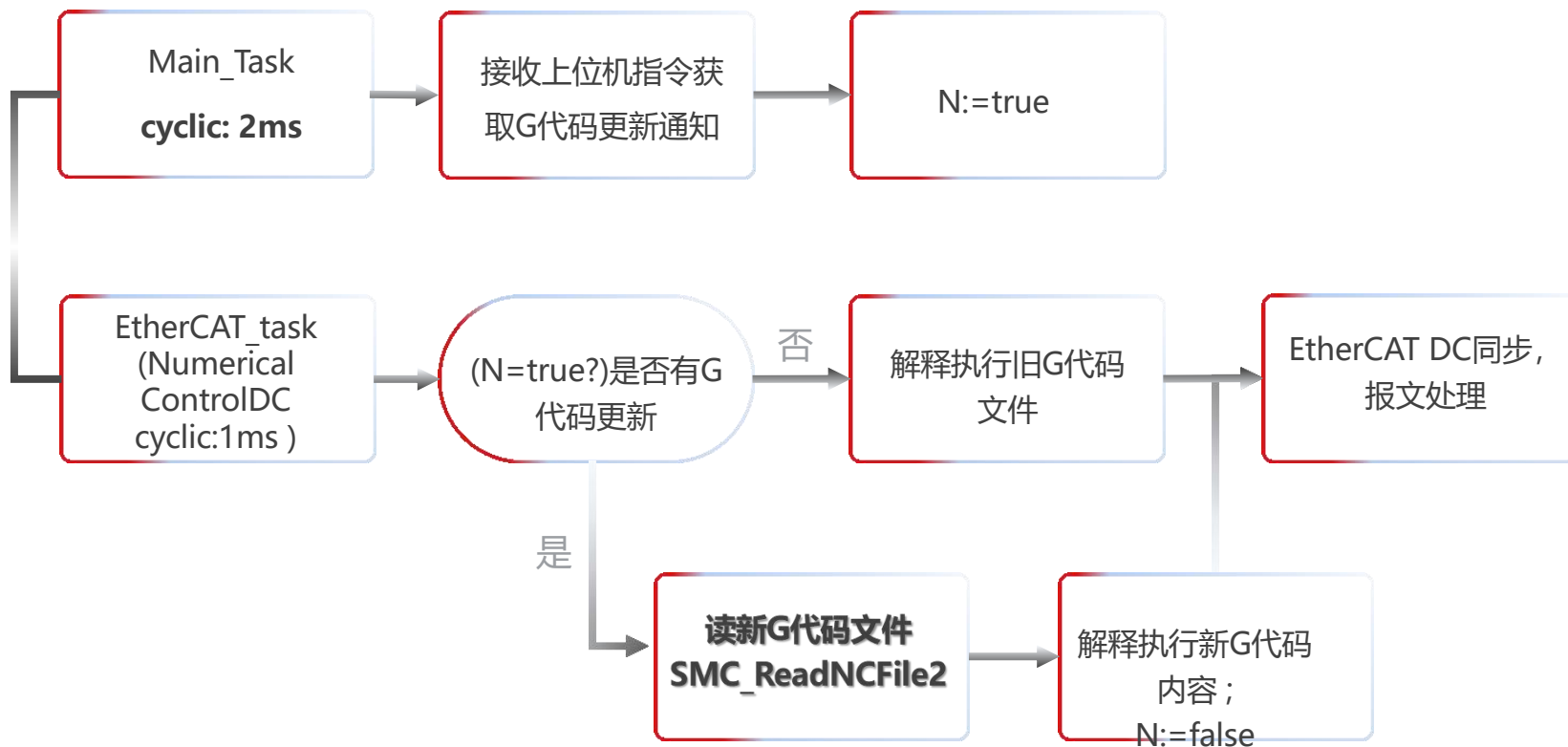
- 红色边框部分：MetaOS提供给客户的产品
- 灰色边框部分：用户使用MetaOS C/C++工具链编译出的应用



问题一: CodesysRTE 读写文件带来的超时隐患-现象

现象： 某项目Codesys RTE里有两个任务 EtherCAT_Task和Main_Task， EtherCAT_Task里，会判断是否有G代码文件更新，若有则读取新的G代码文件(功能块SMC_ReadNCFile2)，解释G代码并执行获得运控坐标点，通过EtherCAT通讯给伺服驱动器发指令，让机械臂运动到指定坐标。

但实际使用过程中，大约每3~5小时偶尔随机发生DC同步丢失，进而EtherCAT通讯中断。





问题一: CodesysRTE 读写文件带来的超时隐患-释义

模式切换 (Mode Switch)

模式切换是指线程从实时模式切换到非实时模式的过程。

这种切换通常会引入不可预测的延迟，严重影响系统的实时性能。

常见的三种模式切换情况

读取文件

访问驱动程序

动态分配

SMC_ReadNCFile2 : 从NC-ASCII文件中读出G代码语句，并发送语句到G代码解释器

The screenshot shows the CODESYS Online Help page for the function block SMC_ReadNCFile2 (FB). The page title is "SMC_ReadNCFile2 (FB)". Below the title, it says "FUNCTION_BLOCK SMC_ReadNCFile2". A description states: "SMC_ReadNCFile2 can read an NC-ASCII-file from the file system of the controller in order to make it available for the SMC_NCInterpreter. Thus, an NC program can be read in and interpreted at runtime." Below the description, there is an "InOut:" section with a table listing the variables.

Scope	Name	Type	Initial	Comment
	bExecute	BOOL		Rising edge: starts execution.
	bAbort	BOOL		If TRUE, the current processing of this function block is aborted
	sFileName	STRING(255)		File path of the file containing the g-code.
	pv1	POINTER TO SMC_VARLIST		A variable list defining the type and address for each variable that can be used from the g-code. If there are no variables in the g-code, this input is not used.

- **磁盘 I/O**: 读取文件需要访问磁盘，而磁盘 I/O 操作的延迟不可预测，可能会阻塞线程。
- **系统调用**: 调用诸如 open、read、lseek 等标准文件操作函数，这些函数属于 Linux 的系统调用，会导致线程从实时模式切换到非实时模式。



问题一: CodesysRTE 读写文件带来的超时隐患-改进

项目级改进方案



产品级改进方案

在中科时代MetaFacture中采用中科时代的文件操作库替换Codesys自带的异步文件操作库，保持用户原有代码和编程习惯的情况下，做到不切换模式。



用"中科文件库"替换全部codesys自带的"文件功能库"

CAA File

- Enums
 - ATTRIB (Enum)
 - ERROR (Enum)
 - MODE (Enum)
- Function Blocks
 - Directory
 - DirClose (FunctionBlock)
 - DirCopy (FunctionBlock)
 - DirCreate (FunctionBlock)
 - DirList (FunctionBlock)
 - DirOpen (FunctionBlock)
 - DirRemove (FunctionBlock)
 - DirRename (FunctionBlock)
 - File
 - Close (FunctionBlock)
 - Copy (FunctionBlock)
 - Delete (FunctionBlock)
 - EOF (FunctionBlock)
 - Flush (FunctionBlock)
 - GetAttribute (FunctionBlock)
 - GetPos (FunctionBlock)
 - GetSize (FunctionBlock)
 - GetTime (FunctionBlock)
 - Open (FunctionBlock)
 - Read (FunctionBlock)
 - Rename (FunctionBlock)
 - SetPos (FunctionBlock)
 - Write (FunctionBlock)
- Functions
 - GetProperty (Function)
- Global Variables
 - CAA_Globale_Constants (GVL)
- Structs



问题二: try...catch导致的超时隐患-现象和解释

现象： 某项目采用Codesys Softmotion 功能块， 在EtherCAT任务中，
但实际使用过程中，大约每3~5小时偶尔随机发生DC同步丢失，进而EtherCAT通讯中断，日志能看到报错"Excetion Error"
小概率出现DC同步超时，日志报错Excetion Error ... 经查，代码内有try ... catch 语句。

解释： 代码内有try ... catch 语句，造成 空指针异常被__TRY捕获， 最终在__CATCH里做了处理，导致实时任务延迟。

运算符：__TRY、__CATCH、__FINALLY、__ENDTRY

这些运算符是从 IEC 61131-3 标准扩展而来的，它们用于 IEC 代码中的特定异常处理。

句法

```
__TRY  
    <statements_try>  
__CATCH(exec)  
    <statements_catch>  
__FINALLY  
    <statements_finally>  
__ENDTRY  
    <statements_next>
```

当声明中的 __Try 运算符抛出异常，应用程序不会停止。相反，它执行下面的语句 __Catch 因此开始异常处理。然后它执行下面的指令 __FINALLY .异常处理以 __ENDTRY 然后应用程序执行下一条语句。

异常的 IEC 变量具有数据类型 __System.ExceptionCode .

```
1 VAR  
2     test                : bool  
3     a, b                 : uint;  
4 END_VAR  
5  
6 __TRY  
7     IF test THEN  
8         a:= 1/b;  
9     END_IF  
10    a:=2;  
11 __CATCH  
12    a:=111;  
13 __ENDTRY
```

当b为0时，此代码发生除0异常



问题二: try...catch导致的超时隐患-改进

项目级改进方案

要求工程上，保持高实时任务里不允许 try ...catch 语句，来避免CPU进入异常处理。

产品级改进方案

在**MetaFacture**上，对try... catch语句做一些限定，用户编程时，若在高实时任务使用try...catch可给出报错提醒？



问题三: Linux驱动带来的模式切换: 移植到RTDM

常见的三种模式切换情况

读取文件

访问驱动程序

动态分配

实时CAN驱动

xeno_can_f81601.ko
xeno_can_m_can.ko



实时网卡驱动

rt_igc.ko
rt_igb.ko



项目常见需求优先级高已支持

实时GPIO



实时串口
(RS485, RS232)



实际需求优先级不高待支持

访问驱动程序



问题描述

在实时线程中，调用一些标准的系统调用，如 open、read、write、ioctl、socket、connect、sendto、recvfrom 等，可能会导致模式切换。这是因为这些系统调用通常涉及到与 Linux 内核的交互，**可能会阻塞或引入延迟，迫使实时线程切换到非实时模式**，从而影响系统的实时性。

原因分析

阻塞操作：标准的驱动程序可能在 I/O 操作中发生阻塞，等待硬件响应或资源可用。

非确定性：这些系统调用的执行时间可能不可预测，取决于系统状态、硬件性能等因素。

内核空间交互：涉及到与 Linux 内核的交互，而非实时的内核服务可能无法满足实时性的要求。

解决方案

为了解决上述问题，可以采用以下方法：

使用基于 Cobalt 的驱动程序框架 RTDM

RTDM (Real-Time Driver Model) 是 Cobalt 提供的实时驱动程序模型，旨在简化实时驱动程序的开发。



SINSEGYE

感谢聆听